



**ELE 2005: Análise Estratégica de  
Investimentos e de Decisões com Teoria dos  
Jogos e Jogos de Opções Reais**  
**Teoria dos Jogos – Parte 1.**

**Marco Antonio Guimarães Dias,  
E-mail: marcoagd@pobox.com  
Professor Adjunto, tempo parcial**

**Rio de Janeiro, 2º Semestre de 2007**

**Visão Geral do Curso**

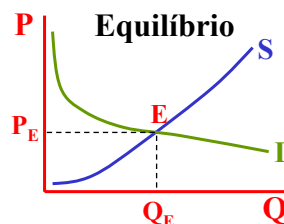
- ◆ **Terças-feiras de 18:30 às 21:00 hrs. Sala 448 L.**
- ◆ **Pasta com materiais do curso: “xerox dos homens”, Pasta 72**
- ◆ **Principais tópicos do curso:**
  - **Visão geral da *teoria dos jogos* (especialmente *não-cooperativos*);**
  - **Recordação e complemento da teoria das *opções reais*; e**
  - **Teoria dos *jogos de opções reais*. Tema recente (início em 1993).**
- ◆ **Livros-texto (cobrem apenas parte da matéria):**
  - **Parte de teoria dos jogos: MWG = Mas-Colell, A. & M.D. Whinston & J.R. Green (1995): “Microeconomic Theory” (espec. caps. 7 a 9);**
  - **OR e Jogos de OR: DP = Dixit & Pindyck (1994): “Investment under Uncertainty” (dinâmica da indústria e jogos de OR: caps. 8 e 9).**
- ◆ **Avaliação e programa: ver a ementa do curso.**
- ◆ **Website: <http://www.puc-rio.br/marco.ind/ele2005.html>**
- ◆ **Avaliação: duas provas. Primeira prova: só teoria dos jogos (vale 10). Segunda prova: só jogos de opções reais (vale 11).**

## O Que É a Teoria dos Jogos?

- ◆ A teoria dos jogos modela decisões interdependentes entre agentes que se interagem (conflito ou cooperação).
  - Esses agentes podem ser firmas, instituições, grupos de pessoas (coalizões), países, pessoas, animais irracionais, etc.
- ◆ O *escopo* de teoria dos jogos é bem amplo, sendo usado em vários ramos das ciências sociais, como economia, mas também ciências biológicas (conflito de animais).
  - Tem livros só com foco em biologia, em direito, finanças, etc.
- ◆ Sendo nosso foco em economia/finanças, vamos discutir a **interação estratégica racional entre firmas ou pessoas**.
  - Não basta pensar qual a melhor decisão para você, é necessário considerar o que os outros agentes podem fazer e também que eles estão antecipando o que você pode fazer otimamente.
    - ➔ É necessário “*calçar os sapatos do outro jogador*”, i. é, se colocar no lugar do outro, ver suas alternativas e ver o que ele sabe sobre você.
    - ➔ Nossa ênfase será mais *normativa*, i. é, como o jogo deve ser jogado.

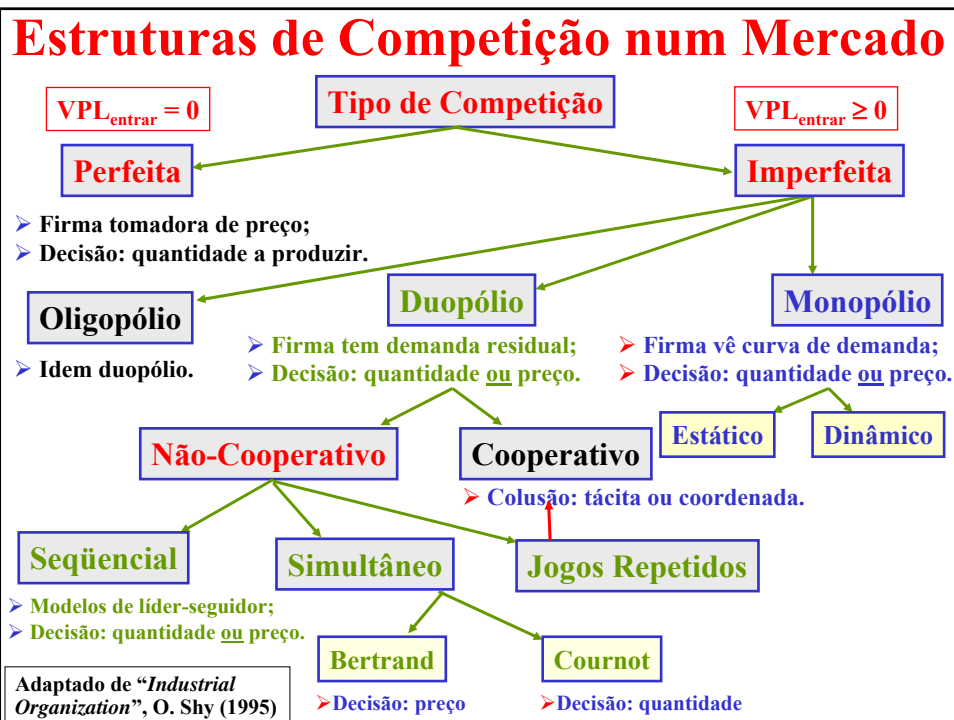
## Mercado em Competição Perfeita

- ◆ Num mercado em competição perfeita todas as firmas são (ou se comportam como) *tomadoras de preço* e produzem um mesmo *bem homogêneo* (commodity).
  - As firmas não “exergam” uma curva de demanda para maximizar o lucro ajustando quantidades. Podem produzir qualquer quantidade que o preço será o mesmo.
    - ➔ Para a firma a curva de demanda ( $q \times P$ ) é uma *reta horizontal* e a *elasticidade da demanda* ( $\eta$ ) é *infinito*. O mercado tudo absorve.
    - ➔ As firmas não podem ajustar preços para maximizar o lucro, pois a firma nada venderia com um preço maior e um preço menor seria sub-ótimo, já que reduziria seu lucro (ou geraria prejuízo).
  - Já a indústria “enxerga” uma curva da demanda  $Q(P)$  ou gráfico  $Q \times P$ .
  - É + usada a *função demanda inversa*  $P(Q)$ .
  - O *preço de equilíbrio* num certo instante  $t$  é dado pela interseção das curvas de **demanda** x **suprimento** da indústria:



## Mercado em Competição Perfeita

- ◆ Além disso, não é permitido as firmas entrar em *colusão* p/ maximizar o lucro ajustando o nível de produção Q.
- ◆ O conceito de indústria em *competição perfeita* independe do número de firmas, pode ocorrer até com só 1 firma.
  - O resultado do *duopólio de Bertrand* equivale a comp. perfeita.
  - Mas dinamicamente uma indústria converge da competição *imperfeita* para a *perfeita*, na maioria dos casos, apenas quando o número de firmas cresce p/ uma *grande quantidade de firmas*.
- ◆ O resultado clássico (*Marshall*) mais importante p/ nós é:
  - Em competição perfeita, com livre entrada de firmas, o preço em equilíbrio é tal que o **VPL da firma entrante é zero**.
- ◆ O mercado em equilíbrio com preço P, é condicional ao estado da demanda e da oferta da indústria no tempo t.
  - Na parte 4, essa teoria microeconômica clássica será estendida p/ um **modelo dinâmico de competição perfeita**. As curvas de oferta e demanda podem variar e logo o *preço será estocástico*.



## Competição Imperfeita e Teoria dos Jogos

- ◆ A ferramenta neo-clássica para análise de competição imperfeita é a *teoria dos jogos* (“game theory”).
  - A teoria dos jogos ganhou o Nobel de Economia em 1994 com **Nash** (equilíbrio básico), **Harsanyi** (equilíbrio com informação incompleta) e **Selten** (equilíbrio perfeito em jogos dinâmicos).
  - Ganhou de novo em 2005 com **Aumann** (*jogos repetidos e cooperação*) e **Schelling** (*teoria do conflito e do “commitment”*).
  - Aplicações da teoria dos jogos também ganharam o Nobel em 1996 (*teoria dos incentivos com informação assimétrica*) com **Mirrlees** e **Vickrey**; e em 2001 (*teoria dos mercados com informação assimétrica*) com **Akerlof**, **Spence** e **Stiglitz**.
- ◆ A teoria dos jogos também permite analisar interações estratégicas de *cooperação* entre as firmas.
- ◆ Do ponto de vista da firma, a teoria dos jogos permite *modelar de forma endógena* os efeitos da *competição e das oportunidades de cooperação*.

## Contribuições de Thomas Schelling

- ◆ Prêmio Nobel de 2005, Schelling se diz só um usuário da teoria dos jogos, mas ele deu várias contribuições:
  - Sua obra clássica “**Estratégia do Conflito**” (1960) deu muita intuição sobre conflitos tais como a *guerra fria*, como em outras situações de conflito e cooperação.
  - O conceito de “*commitment*” críveis: atitudes aparentemente irracionais de eliminar opções para deixar claro que ele será obrigado a seguir um caminho, criando uma ameaça crível.
    - ➔ Ex.: caso do conquistador espanhol Cortés, que queimava os próprios navios para deixar claro ao seu pessoal e ao inimigo que a opção de recuar seria impossível. Outro ex.: queimar pontes.
  - Coordenação tácita com o conceito de *ponto focal*.
    - ➔ Ex.: um casal marca encontro em New York ao meio-dia, mas não especifica o local. Pontos focais: Empire State e Penn Station.
  - Deu contribuições à teoria de barganha (1956), especialmente a discussão de ameaças críveis e não-críveis (citei na minha tese).

## OR e Jogos: Teorias Complementares

- ◆ Em *jogos de opções reais*, o problema de maximização de valor da firma que analisa um investimento, deve considerar a presença de outras firmas como *jogadores*:
  - Os “players” reagem otimamente aos processos estocásticos relevantes (exógeno) e às ações das outras firmas (endógeno).
    - ➔ Onde “endógeno” significa que depende do nosso controle ótimo e “exógeno” não depende (entra como restrição na otimização).
    - ➔ A teoria dos jogos é necessária e entra nas *condições de contorno* (principalmente), com considerações sobre o *equilíbrio do jogo*.
- ◆ As teorias dos jogos e de OR são teorias *complementares*:
  - A teoria dos jogos tradicional sozinha ignora os avanços da teoria de finanças sobre risco-retorno e sobre o valor da flexibilidade gerencial sob incerteza (opções reais).
  - A teoria das opções reais tradicional sozinha ignora o fato que o exercício de opções por parte de outras firmas pode alterar o valor da sua opção real. *Conceitos de equilíbrio* são requeridos.

## Teoria dos Jogos: Origens e Conceitos

- ◆ A *moderna* teoria dos jogos começa com Nash em 1950's
  - O chamado *equilíbrio de Nash* é o conceito mais importante e mais aceito da teoria dos *jogos não-cooperativos*.
    - ➔ É a base de outros equilíbrios (perfeito, Bayesiano, etc.)
    - ➔ Nash também formulou a mais importante solução em *jogos cooperativos*: a *solução de Nash para jogos de barganha*.
    - ➔ Conceitos antigos como o *minimax* e *maximin* ([ver anexo](#)), vem perdendo o interesse na literatura econômica.
- ◆ Algumas definições básicas de teoria dos jogos.
  - Defini-se *estratégia*  $s_i$  do *jogador*  $i$  como uma regra de decisão ou plano contingente completo que descreve as ações a serem tomadas em cada possível evolução do jogo onde o jogador  $i$  é chamado a jogar. Se a estratégia for determinística, é chamada de *estratégia pura*, se probabilística é chamada *estratégia mista*.
  - As estratégias dos *outros jogadores* são denotadas por  $s_{-i}$ .
  - Um *jogo* é descrito especificando os *jogadores*, as *regras*, os *possíveis resultados* e os *valores* (“payoffs”) desses resultados.

## Conceitos Básicos de Teoria dos Jogos

- ◆ Os jogos podem ser classificados como *jogos de soma-zero* e *jogos de soma variável* (esses são mais relevantes).
- ◆ **Regras do jogo:**
  - Os lances dos jogadores são *simultâneos* ou *alternados*?
  - Quem joga e quando?
  - O que cada jogador sabe (conjunto de informação) na sua vez de jogar? O que os outros jogadores sabem nesse instante?
  - Quais as ações e planos (estratégias) possíveis?
- ◆ **Resultados e payoffs:** para cada conjunto de estratégias, qual é o resultado do jogo? Quanto vale esse resultado?
  - Na teoria dos jogos *tradicional*, que em muitos casos analisa as *decisões de indivíduos*, usa-se a *função utilidade esperada*.
  - Para *firmas*, a *moderna teoria de finanças* recomenda usar *valores de mercado* ou valores de *opções reais* (ativos reais).
  - Nos *jogos de opções reais* os payoffs são valores de opções reais.

## Conceitos Básicos de Teoria dos Jogos

- ◆ Um jogo pode ser *cooperativo* ou *não-cooperativo*:
  - No jogo cooperativo é permitido aos jogadores fazerem acordos entre si. No jogo não-cooperativo, não é permitido.
  - Jogos não-cooperativos são mais adequados para modelar a competição no mercado (microeconomia).
  - Jogos cooperativos são mais adequados para modelar contratos e acordos sociais.
    - ➔ Jogos cooperativos são usados para modelar a firma, por ex.
  - Jogos não-cooperativos usam *conceitos de equilíbrio* para prever o resultado de um jogo.
  - Jogos cooperativos muitas vezes usam *axiomas* para estabelecer regras de como se deve jogar.
- ◆ Enfocaremos mais os jogos não-cooperativos por serem muito mais usados em economia e finanças (em especial a competição) do que os jogos cooperativos.

## Representação Formal dos Jogos

- ◆ Os jogos *não-cooperativos* podem ser formalizados e apresentados em dois formatos (a serem detalhados):
  - Na *forma normal* (ou *estratégica*), denotada por  $\Gamma_N$ , com uma representação por matrizes para os payoffs dos jogadores;
  - Na *forma extensiva*, denotada por  $\Gamma_E$ , com uma *árvore de jogos*.
    - *Árvore de jogos* é uma *árvore de decisão generalizada* para múltiplos decisores (os jogadores).
- ◆ Os jogos *cooperativos* precisam de um terceiro formato:
  - É preciso considerar a possibilidade de *coalizões*, isto é, subconjuntos dos  $N$  jogadores. Existem  $2^N - 1$  coalizões possíveis.
    - As coalizões  $S \subseteq N$  jogam entre si diferentes tipos de jogos e internamente possuem uma regra de divisão do payoff ganho.
  - A *forma coalizão*, denotada por  $\Gamma_C$ , através da definição do par  $\{N; C\}$  no jogo de  $N$  jogadores e com *função característica*  $C(S)$ .
    - A função característica  $C(S)$  representa as possibilidades de cooperação para a coalizão  $S$ . É a utilidade total da coalizão  $S$  (ou riqueza ou poder de  $S$ ) a ser transferida aos seus membros.

## Exemplo na Forma Normal ou Estratégica

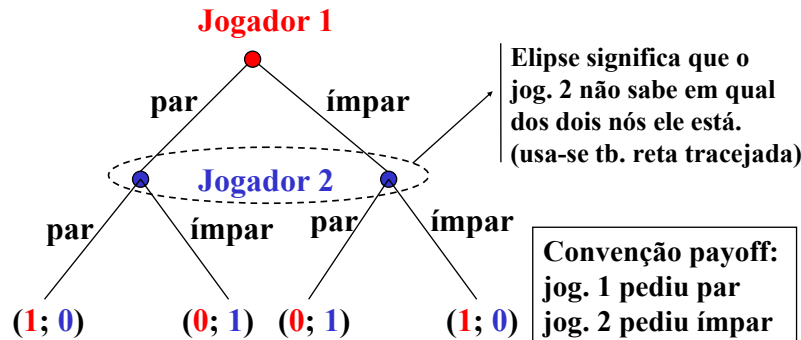
- ◆ Exemplo: jogo do par ou ímpar com disputa de 1 R\$

<p><b>Estratégias puras para o jog. 1</b></p>	<p><b>Jogador 2 (ímpar)</b></p>	<p><b>Estratégias puras para o jog. 2</b></p>				
<p><b>Jogador 1 (par)</b></p>	<p>par      ímpar</p>					
<p>par ímpar</p>	<table style="border-collapse: collapse; width: 100%; height: 100%;"> <tr> <td style="border: 1px solid black; padding: 5px;">1; 0</td> <td style="border: 1px solid black; padding: 5px;">0; 1</td> </tr> <tr> <td style="border: 1px solid black; padding: 5px;">0; 1</td> <td style="border: 1px solid black; padding: 5px;">1; 0</td> </tr> </table>	1; 0	0; 1	0; 1	1; 0	
1; 0	0; 1					
0; 1	1; 0					
	<p>Payoff do jog. 1      Payoff do jog. 2</p>					

- ◆ Veremos que o único equilíbrio do jogo do par ou ímpar é o *equilíbrio probabilístico* ou em *estratégias mistas*: cada jogador joga “par” com 50% de chance e “ímpar” com 50% chances.
- ◆ Dado um conjunto de estratégias puras  $\mathcal{S}_i$ , uma *estratégia mista* para um jogador  $i$  é uma função  $\sigma_i: \mathcal{S}_i \rightarrow [0, 1]$ , que assinala a cada estratégia pura  $s_i \in \mathcal{S}_i$ , uma probabilidade  $\sigma_i(s_i) \geq 0$ . A soma dos  $\sigma$  p/ todos  $s_i$  é = 1

## Jogo do Par ou Ímpar na Forma Extensiva

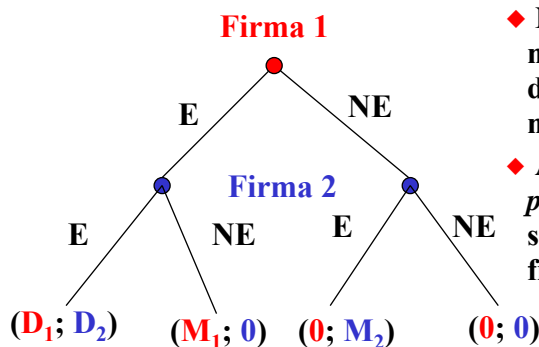
- ♦ A *forma extensiva* é mais usada para jogos dinâmicos e com lances seqüenciais. Mas pode ser usada também p/ jogos com lances simultâneos, como no jogo do par ou ímpar:



- ♦ Nos jogos simultâneos ou de *informação imperfeita*, usa-se uma elipse circundando os nós do mesmo *conjunto de informação*.
  - Se o jogo fosse de lances alternados, o jogador 2 saberia em que nó ele estaria e poderia ganhar \$1 com a melhor resposta.

## Jogos Dinâmicos de Opção

- ♦ Jogos dinâmicos envolvem seqüências de ações. Constitui a maioria dos jogos de opções reais.
- ♦ Ex.: jogo de opção real com *duas firmas*. Elas decidem de forma seqüencial se exercem (E) ou não exercem (NE) uma opção de entrar. Os payoffs são valores de opções.
  - $D_i$  = valor em duopólio da firma  $i$  e  $M_i$  = valor em monopólio de  $i$ .

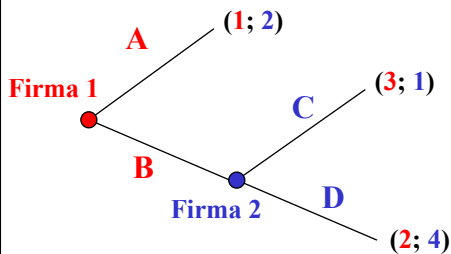


- ♦ Note que na *forma normal* não se poderia capturar a dinâmica do jogo. Por isso é necessária a *forma extensiva*.
- ♦ Aqui o jogo é de *informação perfeita*, pois a firma 2 decide sabendo o lance jogado pela firma 1.



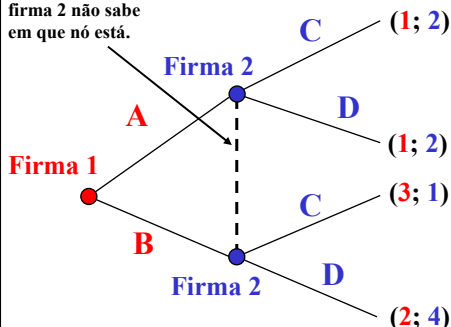
## Forma Normal x Forma Extensiva

◆ Duas formas extensivas podem ter a mesma forma normal. Exemplo:



	C	D
A	1; 2	1; 2
B	3; 1	2; 4

Reta tracejada:  
firma 2 não sabe  
em que nó está.



◆ Note que os jogos são diferentes:  
na árvore de cima o jogador 2  
sabe o que o jogador 1 jogou.  
Precisamos da *forma extensiva*.

● Na árvore de baixo eu estou  
usando uma *reta tracejada* para  
dizer que o jogador 2 não sabe em  
que nó está (conjunto de  
informação com dois nós).

## Conceitos Básicos de Teoria dos Jogos

◆ Um jogo é dito de *informação perfeita* se cada conjunto de informação só contém um nó de decisão da árvore.

- Caso contrário é dito de *informação imperfeita*. Ex.: pôquer.
- Já o *jogo de xadrez* é exemplo de jogo de informação perfeita.

◆ Algumas premissas usuais em teoria dos jogos:

- O jogo é assumido ser de *memória perfeita* (“perfect recall”), i. é, uma jogadora nunca esquece a informação que sabia antes de chegar até aquele estágio do jogo.
- Também se assume *conhecimento comum* (“common knowledge”), i. é, cada jogador conhece a estrutura do jogo (inclusive os valores) e sabem que os outros também conhecem, que sabem que os outros sabem que eles conhecem, etc.

◆ Um *perfil de estratégias puras* de um jogo com  $J$  jogadores é um vetor  $s = (s_1, s_2, \dots, s_J)$  em que  $s_i$  é escolhida pelo jogador  $i$ . Pode ser escrito como  $(s_i, s_{-i})$  para ressaltar o ponto de vista de  $i$  em relação aos outros  $J - 1$  jogadores.

## Estratégia Dominante e o Dilema dos Prisioneiros

- ◆ **Estratégia dominante** é uma estratégia que é ótima para um jogador independentemente da(s) estratégia(s) escolhida(s) pelo(s) outro(s) jogador(es) ( $s_{-i}$ ).
  - **Equilíbrio com estratégias dominantes** é quando cada jogador possui e joga a sua estratégia dominante. Ex. clássico a seguir.
- ◆ O **dilema dos prisioneiros** é um jogo clássico que ilustra a não-cooperação como equilíbrio com estratégia dominante.
  - Dois ladrões são presos e colocados em salas separadas. Para cada ladrão, o detetive propõe que ele confesse o crime e sirva de testemunha contra o outro. Se um dos ladrões confessar o crime e o outro não, aquele que confessou será posto em liberdade e o outro cumprirá pena de 10 anos. Se os dois confessarem, ambos ficarão presos por 3 anos. Se nenhum dos dois confessarem, a penalidade será de apenas um ano. Qual o resultado mais provável do jogo?
  - Note que se eles pudessem se comunicar e fazer *acordos críveis de serem cumpridos*, a estratégia cooperativa (não-confessar) seria a melhor para ambos. Sem acordo, só há o incentivo de trair o outro.

## O Jogo Dilema dos Prisioneiros

- ◆ Os payoffs são “anos de cadeia” com sinal negativo. Assim, valores mais próximos de zero são os preferíveis.

		Prisioneiro 2	
		confessa (não-coopera)	não confessa (coopera)
Prisioneiro 1	confessa (não-coopera)	-3; -3	0; -10
	não confessa (coopera)	-10; 0	-1; -1

- ◆ O equilíbrio é em estratégias dominantes (um caso particular de equilíbrio de Nash) e é muito comum em várias situações sociais (ex.: a tragédia dos comuns).

## Dilema dos Prisioneiros: O Jogo da Propaganda

◆ Um exemplo de dilema dos prisioneiros na área de decisão de investimentos é o *jogo da propaganda*.

- Cenário: Duas firmas concorrentes, Firma 1 e Firma 2, têm de decidir quanto gastar em propaganda.
- Estratégias: *muita propaganda*, *pouca propaganda*.
- Os resultados são mostradas abaixo:

		Jogador 2	
		muita	pouca
Jogador 1	muita	4; 4	10; 1
	pouca	1; 10	6; 6

- ◆ Equilíbrio em *estratégias dominantes*: Nesse jogo, ambas as firmas têm a mesma estratégia dominante. Dessa forma, o resultado do jogo é (4; 4).
- ◆ Dilema dos prisioneiros: o equilíbrio não é Pareto ótimo, não é o resultado que os jogadores escolheriam se eles pudessem cooperar de forma crível.

## Dilema dos Prisioneiros: História e Relevância

◆ O dilema dos prisioneiros é talvez o jogo mais conhecido porque é uma situação que se repete muito em economia, política e em outros ramos de conhecimento.

- Apesar de existir ganhos de cooperação, cada jogador tem um incentivo de não-cooperar para qualquer estratégia do outro.
- Um ex. em política é a *corrida nuclear*: apesar de construir bombas ser caro, muitos países querem evitar a pior situação (menor payoff) que seria o outro país ter a bomba e ele não ter.
- ◆ O esquema dilema dos prisioneiros surgiu em jan/1950 quando os profs. M. Dresher e M. Flood usaram ele para criticar o então novo conceito de *equilíbrio de Nash* (EN).
  - Veremos que o resultado desse jogo é um *caso particular* de EN
  - Eles queriam dizer que o EN não seria um bom preditor do comportamento dos jogadores (cooperação seria mais jogada).
  - A estória original é devido a A. Tucker (1950), orientador de Nash, que usou a estória nos debates da época sobre equilíbrio.

## Dilema dos Prisioneiros: Exemplos

- ◆ A Tragédia dos Comuns (Hume, 1739): dois pescadores e um único lago têm incentivo de fazer pesca predatória, embora o melhor para ambos (Pareto ótimo) seja a pescaria leve:

Estratégias		Pescador 2	
		Pescaria Leve	Pescaria Intensa
Pescador 1	Pescaria Leve	32, 32	28, 35
	Pescaria Intensa	35, 28	30, 30

- Se os cidadãos responderem só a incentivos privados, os recursos públicos serão demasiadamente depletados. Além disso, os *bens públicos* não serão providos (ver a seguir) e isso justifica os *impostos*.
- ◆ Bens Públicos: contribuição para uma construir uma ponte: ninguém contribui se for opcional (que é pior para ambos).

Estratégias		Contribuinte 2	
		Contribui	Não Contribui
Contribuinte 1	Contribui	32, 32	28, 35
	Não Contribui	35, 28	30, 30

## Características e Nomes das Estratégias

Estratégias		Contribuinte 2	
		Contribui	Não Contribui
Contribuinte 1	Contribui	32, 32	28, 35
	Não Contribui	35, 28	30, 30

- ◆ Dominância de Pareto: nenhum jogador está pior e pelo menos um está melhor. Ex.: (32, 32) Pareto domina (30, 30).
  - (35, 28) domina (30, 30)? Não, pois  $28 < 30$ .
  - (32, 32) é dito *Pareto Ótimo*, pois só se pode melhorar o valor de um às custas do prejuízo do outro.
- ◆ Free Rider (benefício grátis): No caso de (35, 28), dizemos que o contribuinte 1 está sendo um *free rider*, pois tem o benefício da ponte mas nada paga por ela.
- ◆ Externalidade Negativa: o jogador 1 passando de pagante para não-pagante gera uma externalidade negativa para o jogador 2, pois reduz o valor do jogador 2, que arcará com uma maior contribuição. Conflito individual x social. Sonegadores prejudicam os pagantes.

## Estratégia de Melhor Resposta

- ◆ Seja  $V_i(\sigma_i, \sigma_{-i})$  o valor da estratégia mista  $\sigma_i$  para o jogador  $i$  quando os demais jogam as estratégias mistas  $\sigma_{-i}$ . A estratégia  $\sigma_i$  é a **melhor resposta** de  $i$  para o perfil  $\sigma_{-i}$  de  $J - 1$  estratégias mistas dos outros jogadores se:  
$$V_i(\sigma_i, \sigma_{-i}) \geq V_i(\sigma_i', \sigma_{-i}) \text{ , para qualquer } \sigma_i' \in \Delta(\mathcal{S}_i)$$
- $\Delta(\mathcal{S}_i)$  é o **conjunto simplex** do conjunto das estratégias puras  $\mathcal{S}_i$ . O simplex é uma extensão do conjunto de estratégias puras  $\mathcal{S}_i$  que assinala probabilidades a todas as  $M$  estratégias puras disponíveis para o jogador  $i$ .
- A definição de estratégia *pura* de **melhor resposta** é similar.
- A estratégia pura pode ser vista como uma estratégia mista *degenerada* (prob. = 1 p/ uma estratégia e zero para as demais)
- ◆ O conceito de melhor resposta é importante, pois será visto que o equilíbrio de Nash pode ser visto como um **ponto fixo de estratégias de melhor resposta simultânea**.

## Equilíbrio de Nash (1950)

- ◆ O perfil de estratégias  $s = (s_1, s_2, \dots, s_J)$  é um **equilíbrio de Nash** (EN) em estratégias puras de um jogo se, para todo jogador  $i = 1, 2, \dots, J$ , vale a desigualdade:  
$$V_i(s_i, s_{-i}) \geq V_i(s_i', s_{-i}) \text{ , para qualquer } s_i' \in \mathcal{S}_i$$
- O EN implica que as estratégias que fazem parte desse equilíbrio são simultaneamente as melhores respostas para todos os jogadores. Esse é um resultado fundamental.
- Dessa forma, não há incentivo para nenhum jogador desviar desse equilíbrio, unilateralmente. Ex.: dilema dos prisioneiros.
- Para saber se é equilíbrio de Nash, basta fazer a seguinte pergunta *a cada jogador separadamente*: mudando a sua estratégia você ficaria melhor (aumentaria  $V_i$ )? Se as respostas de *todos* os jogadores forem negativas, então é um EN.
- A definição de EN para estratégias mistas é similar à apresentada.
- Para se testar se o perfil  $\sigma$  é EN, basta testar desvios de  $\sigma$  para as estratégias *puras*  $s$ . Se não houver incentivo para desviar,  $\sigma$  é EN.

## Equil. de Nash: Jogo Batalha dos Sexos

- ◆ Uma versão do jogo clássico da batalha dos sexos é:
  - Um casal tem de decidir o que fazer na sexta-feira à noite.
  - Eles concordam em ir ao cinema, mas **ele** prefere assistir um filme de **ação** e **ela** prefere assistir um **romance**.
  - Ir ao cinema sozinho é o pior resultado (menor utilidade).
  - As utilidades são mostradas abaixo. Quais os EN do jogo?
    - Dica: ver as melhores respostas simultâneas dos jogadores.

		ELA	
		Ação	Romance
ELE	Ação	<u>2</u> ; $\bar{1}$	0; 0
	Romance	0; 0	<u>1</u> ; $\bar{2}$

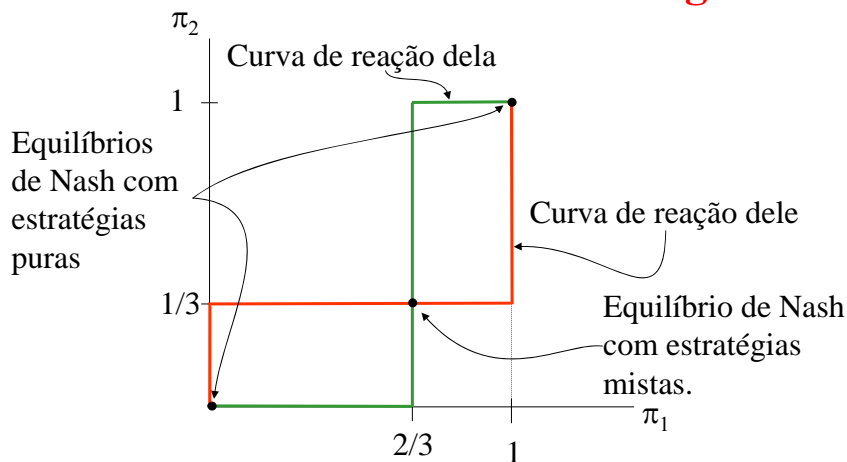
**Resposta:**  
 Os EN em estratégias puras são dois: {ação; ação} e {romance; romance}. Tem um EN em estratég. mistas que é jogar uma estratégia com probabilidade de 2/3 e a outra com prob. 1/3. Ver slides seguintes.

## Batalha dos Sexos: Solução em Est. Mistas

- ◆ Sejam  $\pi_1$  e  $\pi_2$  as probabilidades com que ele e ela, respectivamente, escolhem “filme de ação”.
- ◆ O payoff esperado dele (Payoff<sub>1</sub>) será dado por:
 
$$2 \pi_1 \pi_2 + (1 - \pi_1) (1 - \pi_2) = \pi_1 (3 \pi_2 - 1) + 1 - \pi_2$$
- ◆ O payoff esperado dela (Payoff<sub>2</sub>) será dado por:
 
$$\pi_1 \pi_2 + 2 (1 - \pi_1) (1 - \pi_2) = \pi_2 (3 \pi_1 - 2) + 2 (1 - \pi_1)$$
- ◆ Curvas de reação das firmas 1 e 2 (deriva e faz = 0):
  - $\partial \text{Payoff}_1 / \partial \pi_1 = 0 = 3 \pi_2 - 1 \Rightarrow \pi_2 = 1/3 \Rightarrow$  qualquer  $\pi_1$  é ótimo se  $\pi_2 = 1/3$
  - Se ela joga  $\pi_2 < 1/3$ , por ex.  $\pi_2 = 0$ ,  $\text{Payoff}_1 = 1 - \pi_1 \Rightarrow$  ótimo:  $\pi_1 = 0$ ;
  - Se ela joga  $\pi_2 > 1/3$ , por ex.  $\pi_2 = 1$ ,  $\text{Payoff}_1 = 2 \pi_1 \Rightarrow$  ótimo<sub>1</sub>:  $\pi_1 = 1$ , etc.

$$\pi_1 = \begin{cases} 0 & \text{caso } \pi_2 < 1/3 \\ \text{qualquer valor entre 0 e 1} & \text{caso } \pi_2 = 1/3 \\ 1 & \text{caso } \pi_2 > 1/3 \end{cases} \quad \left| \quad \pi_2 = \begin{cases} 0 & \text{caso } \pi_1 < 2/3 \\ \text{qualquer valor entre 0 e 1} & \text{caso } \pi_1 = 2/3 \\ 1 & \text{caso } \pi_1 > 2/3 \end{cases}$$

## Batalha dos Sexos: EN em Estratégias Mistas



- ◆ Equilíbrios em estratégias mistas: três, sendo um não-degenerado, que é ele jogar “ação” com 2/3 de probabilidade; e ela jogar “ação” com 1/3 de probabilidade ( $\Rightarrow$  ela joga “romance” com 2/3).
- Esse caso resulta: {ação; ação} tem probab.  $2/3 \times 1/3 = 2/9$  de ocorrer; {romance; romance} tem  $1/3 \times 2/3 = 2/9$ ; e irem sozinhos, probab. =  $5/9$ .

## Tópicos em EN em Estratégias Mistas

- ◆ O valor de uma estratégia mista é o valor esperado dos “payoffs” das relevantes *estratégias puras randomizadas*.
  - As *probabilidades das estratégias mistas* são resultados da análise de equilíbrio. Elas *não são exógenas* (estimativas de estados da natureza) e *nem advindas de preferências* dos jogadores.
    - ➔ Elas foram calculadas *maximizando payoffs simultaneamente*.
    - ➔ Essas probabs. são tais que fazem o outro jogador ficar indiferente entre jogar as suas diferentes estratégias puras relevantes.
  - Nem sempre as probabilidades de estratégias mistas são intuitivas já que *não* refletem características individuais e sim estratégicas.
  - A análise *gráfica* anterior é viável para o caso de dois jogadores com duas estratégias cada. Mas pode-se usar métodos analítico ou numéricos p/ obter os *pontos fixos* de melhor resposta simultânea.
  - Se há múltiplos EN em estrat. puras  $\Rightarrow$  há EN em estrat. mistas com a randomização dos EN em estratégias puras.
- ◆ Nesse exemplo tivemos três equilíbrios de Nash (EN).
  - Múltiplos EN: qual deles é o mais provável ou recomendável?
  - Veremos alguns *refinamentos de EN* que reduz o nº de equilíbrios.

## Exercício sobre Estratégias Mistas

- ◆ Mostre que o **jogo do par ou ímpar com disputa de 1 R\$** (ver início da parte 1) tem apenas um único EN em estratégias mistas que é jogar  $\sigma^* = (1/2 ; 1/2)$ , onde o 1º termo é a probabilidade do 1º jogador jogar um nº par e o 2º termo é a probabilidade do 2º jogador jogar nº par.
  - Verifique que o EN em estratégias mistas não-degeneradas tem a propriedade de fazer o outro jogador ficar indiferente entre o que jogar.
  - Dica: siga os passos do jogo Batalha dos Sexos. Verificar que só existe um ponto de cruzamento nas correspondências de melhor resposta (cruzamento = simultaneamente melhor resp.)
- ◆ Mostre que o EN seria exatamente o mesmo **(1/2 ; 1/2)** se em vez de “*disputa por R\$ 1*” fosse “*aposta de R\$ 1*”, i. é, se nos payoffs onde está “zero” fosse “- 1”.
  - Nesse formato, o jogo do par-ou-ímpar corresponde ao jogo de soma zero “matching pennies” dos livros da língua inglesa.

## Competição Internacional e Subsídios

- ◆ **Embraer x Bombadier no mercado de jatos executivos**
  - Suponha que sem subsídios para a Bombadier, a matriz de payoffs para a fabricação de um novo modelo de jato é:

		Bombadier	
		Desenvolve	Não Desenvolve
Embraer	Desenvolve	-10; -10	<u>100</u> ; $\bar{0}$
	Não Desenvolve	<u>0</u> ; $\bar{100}$	0; 0

- ◆ Ou seja, dois EN em estratégias puras (e um EN em estratégias mistas). Na prática, existem os riscos de ambos desenvolverem o jato e terem prejuízo, ou não investirem.



## Mercado de Jatos Executivos com Subsídios

- ◆ Agora suponha que o governo do Canadá dá \$ 20 de subsídio para a Bombadier para desenvolver jatos executivos (ex.: taxas de juros abaixo do mercado).

- A nova matriz de payoffs mostra a mudança do EN:

		Bombadier	
		Desenvolve	Não Desenvolve
Embraer	Desenvolve	-10; <u>+10</u>	<u>100</u> ; 0
	Não Desenvolve	<u>0</u> ; <u>120</u>	0; 0

- ◆ Ou seja, o subsídio fez com que a estratégia investir (desenvolver o projeto de jato executivo) se tornasse estratégia dominante para a Bombadier. O único EN é a Bombadier sozinha no mercado.

## Competição com Projetos de P&D

- ◆ Mesmo com apenas duas firmas no mercado (duopólio), a competição pode ser muito intensa.
- ◆ Em indústrias maduras, é freqüente a competição em preços através de inovações de redução de custo.

- O gasto em P&D para reduzir custos pode não ser *Pareto ótimo* para as firmas, mas freqüentemente é a estratégia dominante para ambas as firmas (*dilema dos prisioneiros*):

		Firma 2	
		P&D	Não-P&D
Firma 1	P&D	<u>20</u> ; <u>10</u>	<u>40</u> ; -10
	Não-P&D	-10; <u>30</u>	30; 20

- ◆ A estratégia de P&D nesse contexto cria barreiras de entrada para novas firmas interessadas nesse mercado.
- ◆ Ocorre mais se a demanda é mais elástica com o preço.
- ◆ Uma alternativa ao P&D (não analisada) é reduzir custos com ganhos de escala.

## Jogos Repetidos: Cooperação é Possível

- ◆ No dilema dos prisioneiros foi visto que {cooperar; cooperar}, mesmo sendo Pareto ótimo, não é equilíbrio.
  - No entanto, foi assumido que o jogo é jogado apenas uma vez.
- ◆ Existem casos em que o jogo pode ser *repetido* pelas firmas e o resultado {cooperar; cooperar} pode ser EN.
  - Com a repetição, cada firma pode criar *reputação* sobre o seu comportamento e aprender sobre o comportamento dos rivais.
    - Ocorre no caso de poucas firmas, com demanda e custos estáveis.
- ◆ Estudos experimentais tais como “*torneios de repetidos dilema de prisioneiros*”, mostra que a estratégia “*tit-for-tat*” (retribuição/retaliação) pode sustentar a cooperação
  - **Tit-for tat**: estratégia é cooperar no instante inicial e continuar cooperando enquanto o outro coopera. Retaliar (não cooperar) se o outro não-coopera. Voltar a cooperar se o outro o fizer.
  - **Teoremas populares** (“folk theorems”) para jogos repetidos **infinitamente**, mostram que a cooperação pode ser EN.

## Equilíbrio de Nash (EN): Notas

- ◆ O conceito de equilíbrio de Nash (EN) pode ser interpretado e usado de várias maneiras:
  - **Normativo**: aconselhar todos os jogadores. O conselho tem de ser equilíbrio no sentido de ter relativa estabilidade, não sendo ótimo para um jogador ganhar mais ao não seguir o conselho.
    - EN é melhor resposta simultânea e não há incentivo em desviar.
  - **Predição**: Num processo dinâmico de ajustes, o EN pode ser interpretado como um *ponto estável*. Muito usado em biologia.
  - **Sustentabilidade**: é um acordo “self-enforcing” (de auto-cumprimento), pois não precisa de ajuda externa para manter ao ser do próprio interesse de cada jogador seguir o EN.
- ◆ O conceito de EN ajudou a deixar claro a distinção entre jogos não-cooperativos e jogos cooperativos:
  - Em jogos cooperativos há acordos que podem ser forçados (em tribunais, contratos, etc.) Em *jogos não-cooperativos* não há tais mecanismos ⇒ só resultados de equilíbrios são sustentáveis.

## Software Para Jogos na Forma Normal

♦ Um dos programas disponíveis na internet para resolver jogos na forma normal é um *applet* Java que fica em:

<http://www.gametheory.net/Mike/applets/NormalForm/NormalForm.html>

- Existe também uma versão em português (link na pág. acima).
- O applet acha os equilíbrios para jogos de 2 jogadoras com até 4 estratégias puras (matrizes até 4 x 4) e estratégias mistas só para o caso de matriz 2 x 2. Ver abaixo o ex. *batalha dos sexos*.
- Ele permite carregar alguns exemplos clássicos já prontos:

The screenshot shows a Java applet interface for solving normal form games. The main window displays a 2x2 payoff matrix for a "Battle of the Sexes" game. The matrix is:

Row Player A	X	Y
A	200, 100	0, 0
B	0, 0	100, 200

Below the matrix, the applet reports the following results:

- The pure strategy equilibria are (A,X), (B,Y)
- Strictly dominated strategies: None
- Weakly dominated strategies: None
- Mixed Strategy Equilibrium: Pr(A) = 0.6667, Pr(X) = 0.3333

To the right, an "Example Games" dialog box is open, showing a list of classic games: Prisoner's Dilemma, Battle of the Sexes, Game of Chicken, Game of Assurance, Matching Pennies, and Cancel.

## Software Mais Geral de Teoria dos Jogos

♦ O software **Gambit** é um software mais geral que resolve jogos na forma normal e na forma extensiva.

- Mesmo na forma normal, permite mais de dois jogadores e é menos limitado que o anterior. Escrito em C++, tem interface amigável para Windows. Última versão jan/2007.
- Webpage do Gambit: <http://econweb.tamu.edu/gambit/>
  - ➔ Inclui links para download e documentação (com arquivos de exemplos). Exs. de janelas (formas normal e extensiva):

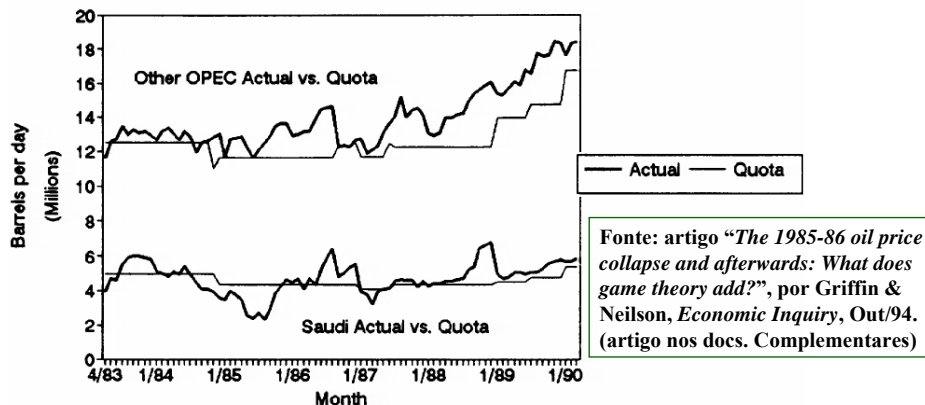
The image shows two screenshots of the Gambit software interface. The left screenshot displays a normal form game matrix for a 2-player game. The matrix is:

	1	2
Fred	1, 1	0, 0
Alice	0, 0	1, 1

The right screenshot shows an extensive form game tree. The tree starts with a root node where Player 1 chooses between "Meet" and "Pass". If Player 1 chooses "Meet", Player 2 chooses between "Meet" and "Pass". If Player 1 chooses "Pass", Player 2 chooses between "Meet" and "Pass". The terminal payoffs are: (Meet, Meet) = (1, 1), (Meet, Pass) = (0, 0), (Pass, Meet) = (0, 0), (Pass, Pass) = (1, 1).

## Jogo Interno de Quotas na OPEP

- ◆ Na planilha [jogos da OPEP.xls](#) (aba “quotas”) podemos analisar o caso do jogo interno de quotas na OPEP.
  - A OPEP estabelece quotas de produção máxima para seus membros de forma a que os preços fiquem num certo range.
  - Com exceção da Arábia Saudita, frequentemente os membros da OPEP derespeitam essas cotas. O gráfico ilustra isso:



## Jogo Interno de Quotas na OPEP

- ◆ No artigo do gráfico anterior, os autores argumentam que a Arábia Saudita tem um comportamento de “*produtor swing*”, absorvendo as variações de demanda.
  - Mas em 1986 ela inundou de petróleo o mercado, usando as quantidades de *Cournot como estratégia de punição* aos países que vinham derespeitando as cotas (desviando da cooperação).
    - ➔ Veremos que em *jogos repetidos*, as estratégias de punição podem ser usadas para sustentar um equilíbrio cooperativo.
- ◆ Dados mais recentes também mostram que só a Arábia Saudita não está produzindo acima de sua cota.
  - Os outros países estão produzindo no limite (ou muito perto) da sua capacidade de produção. Só a Arábia estaria abaixo.
- ◆ Por que os outros países teriam incentivo para desviar da cooperação (desrespeito às quotas)?
  - Veremos que (sem punição), cooperar não é equilíbrio de Nash (EN); desviar é que é EN no jogo estático simultâneo.

## Jogo Interno de Quotas na OPEP

- ◆ Imagine que um dos países da OPEP (que não a Arábia Saudita) está analisando se vale a pena produzir acima da sua cota (de forma discreta, sem anunciar isso).
  - Podemos imaginar um jogo simultâneo entre esse país versus os outros países da OPEP, ilustrado na forma normal abaixo:

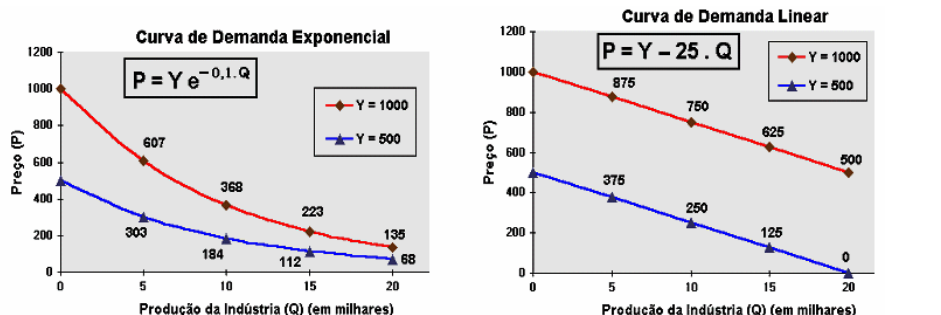
### Demais Países da OPEP

		Produção = Quota		Produção > Quota	
		Lucro normal	Lucro normal	Lucro muito menor	Lucro um pouco acima do normal(?)
Um país da OPEP	Produção = Quota	Lucro normal	Lucro normal	Lucro muito menor	Lucro um pouco acima do normal(?)
	Produção > Quota	Lucro bem alto	Lucro um pouco abaixo do normal	Lucro abaixo do normal	Lucro abaixo do normal

- ◆ Assim, o único EN nesse jogo é um país desrespeitar as cotas e os demais cumprirem as cotas. Ver planilha p/ o exemplo numérico.

## Preços e Curva de Demanda Inversa

- ◆ A curva de demanda de um produto relaciona preços com a demanda. Preço mais baixo tem maior demanda e preço alto tem menor demanda.
- ◆ No duopólio, as firmas têm como dado uma função demanda inversa  $p = f(Q_T)$ : o preço do produto é função da produção da indústria  $Q_T = q_1 + q_2$ . As estratégias das firmas são  $q_1$  e  $q_2$ .
- ◆ Ver os gráficos das curvas de demanda exponencial e linear ([planilha](#)).
- ◆ Nas figuras aparecem duas curvas de demanda, uma delas elevada refletindo uma economia aquecida (vermelha) e a outra mais baixa, refletindo um desaquecimento do consumo (curva azul).



## Jogo de Cotas da OPEP com Dois Países

- ◆ Em muitos casos podemos analisar o conflito de dois competidores usando análise simplificada.
- ◆ Imagine o mercado de petróleo com os produtores sendo a firma 1, a firma 2 e o resto do mundo.
  - Assim, a produção da indústria é  $Q_T = q_1 + q_2 + q_{\text{resto}}$ .
- ◆ Seja uma curva de demanda linear dada por:
$$p(Q_T) = a - b(Q_T) = a - b(q_1 + q_2 + q_{\text{resto}}).$$
  - Que pode ser re-escrito como:
$$p(Q_T) = (a - b q_{\text{resto}}) - b(q_1 + q_2) \Rightarrow$$
$$\Rightarrow p(Q_T) = a' - b(q_1 + q_2)$$
  - Assim, desde que se mantenha a produção do resto do mundo constante, bastaria ajustar o parâmetro a da função demanda. Mas essa é um *abordagem simplificada*.
    - ➔ A rigor, se mudar  $q_1$  e/ou  $q_2$ ,  $q_{\text{resto}}$  poderia se ajustar otimamente.

## Jogo de Cotas da OPEP com Dois Países

- ◆ Seja o seguinte jogo de quotas da OPEP (planilha [jogos da OPEP.xls](#), aba “quotas”) com demanda linear residual dada por  $p = \alpha - \beta(q_A + q_V)$ , onde:
  - $\alpha = 100$ ;  $\beta = 5$ ; as produções são  $q_A$  (Arábia) e  $q_V$  (Venezuela), que podem produzir só as cotas ou acima. Sejam os custos unitários  $c_A = 12$  \$/bbl (Arábia) e  $c_V = 20$  \$/bbl (Venezuela).
  - As cotas estabelecidas são **8 milhões de bbl/dia** para a Arábia Saudita e **2 milhões de bbl/dia** para a Venezuela.
  - Caso esses países não respeitem as quotas, eles iriam produzir um montante **25% acima das quotas: 10 MM bbl/d para a Arábia Saudita e 2,5 MM bbl/d para a Venezuela.**
- ◆ Calcule o EN desse jogo considerando que a escolha da quantidade produzida pelos países é simultânea.
  - Calcule também os preços do petróleo em cada possível resultado.
- ◆ Se o mercado ficar mais aquecido e a demanda subir (fazendo  $\alpha = 120$ ). Qual o novo EN? Por que mudou?

## Jogo de Cotas da OPEP com Dois Países

- ◆ No primeiro caso, a planilha destaca o EN e mostra os resultados de payoffs (em milhões US\$/dia), preços:

		Venezuela	
		Quota: 2	Quota + 0,5: 2,5
Arábia Saudita	Quota: 8	304,0 ; 60,0 <small>preço = 50 US\$/bbl</small>	284,0 ; 68,8 <small>preço = 47,5 US\$/bbl</small>
	Quota + 2: 10,0	280,0 ; 40,0 <small>preço = 40 US\$/bbl</small>	255,0 ; 43,8 <small>preço = 37,5 US\$/bbl</small>

Convenção na Matriz Acima:  = Equilíbrio de Nash

- ◆ Analisando o jogo vemos que ambos os países têm uma estratégia dominante. A estratégia da Arábia Saudita é sempre cooperar (produzir só as cotas) e a da Venezuela é sempre trair a OPEP (produzir acima das cotas).
  - Aqui a Arábia sempre coopera por puro interesse próprio!

## Jogo de Cotas da OPEP com Dois Países

- ◆ No exemplo numérico anterior os preços estiveram na faixa de 37,5 a 50 US\$/bbl. Veremos agora o que ocorre se a *demanda estiver mais aquecida* ( $\alpha = 120$ ):

		Venezuela	
		Quota: 2	Quota + 0,5: 2,5
Arábia Saudita	Quota: 8	464,0 ; 100,0 <small>preço = 70 US\$/bbl</small>	444,0 ; 118,8 <small>preço = 67,5 US\$/bbl</small>
	Quota + 2: 10,0	480,0 ; 80,0 <small>preço = 60 US\$/bbl</small>	455,0 ; 93,8 <small>preço = 57,5 US\$/bbl</small>

Convenção na Matriz Acima:  = Equilíbrio de Nash

- ◆ Vemos que *ambos os países têm estratégias dominantes*, mas agora para ambos os países essa estratégia é sempre não-cooperar (produzir acima das cotas).
  - Note que obtemos um esquema de *dilema dos prisioneiros*: o melhor para ambos (Pareto ótimo) seria obedecer as cotas!

## Jogo de Cotas da OPEP com Dois Países

- ◆ A mudança de EN ocorreu porque agora, com a maior demanda ( $\alpha = 120$ ), a produção extra obtém preços maiores e a Arábia passa a ter incentivo de não-cooperar.
  - Como é praxe de jogos não-cooperativos, a cooperação pode emergir como resultado apenas se for equilíbrio.
  - Em jogos repetidos, a cooperação da OPEP pode emergir se os membros usarem estratégias de punição (será visto).
- ◆ **Exercício 1:** mostre que para uma demanda intermediária com  $\alpha = 114,5$  existem **dois EN** em estratégias puras.
- ◆ **Exercício 2:** seja o caso original (com  $\alpha = 100$ , etc.), mas tendo a Venezuela um custo bem maior  $c_V = 38$  \$/bbl.
  - Mostre que nesse caso o **único EN** é **{cooperar ; cooperar}** e esse equilíbrio também é em estratégias dominantes p/ ambos.
- ⇒ O resultado desse jogo *depende da demanda, custos, etc.*
  - Discutiremos agora modelos de escolha ótima de quantidades (Cournot) de um *range contínuo* de possíveis quantidades.

## Competição por Quantidades em Duopólio

- ◆ Duas firmas dividem um mercado geográfico de um produto.
- ◆ **Equilíbrio de Cournot** (1838): *simultaneamente* e de forma independente os jogadores escolhem as quantidades, e o preço é tal que o total ofertado é igual a demanda.
  - Veremos que o **resultado de Cournot é um EN** único para esse jogo em que as estratégias são quantidades escolhidas simultaneamente.
  - **Curva de reação** de Cournot: especifica a **produção ótima** de uma firma em função das possíveis produções da outra firma.
- ◆ **Equilíbrio de Stackelberg:** *sequencialmente*, em dois estágios, uma firma (**líder**) estabelece sua produção e depois a outra firma (**seguidor**), observando o líder, estabelece a sua própria produção.
  - A produção e o lucro no modelo de Stackelberg são maiores para o líder e menores para o seguidor (vantagem de jogar primeiro). O líder maximiza o lucro dado a curva de reação do seguidor.
  - Iremos ver depois que esse resultado é um *EN perfeito em subjogos* para o jogo sequencial em que as estratégias são quantidades. Mas ele tem problemas de *consistência temporal*: **não é EN** se o jogo continuar após a entrada do seguidor (há incentivo p/ desviar).



## Monopólio com Demanda Linear

- ◆ Dada a relação 1-1 entre *preço* e *quantidade* estabelecida na curva de demanda, um monopolista pode escolher ou preço ou quantidade a produzir, mas não ambas.
- ◆ O monopolista irá *maximizar o lucro* seja usando o preço ou usando a quantidade como *variável de controle*.
- ◆ Seja uma curva de demanda linear (a mais usada) dada por  $p = a - b Q$ . Assuma que o custo fixo do monopolista é zero e o custo variável é  $c$ . O lucro do monopolista é:
  - $\pi_M = p Q - c Q \Rightarrow \pi_M = (a - b Q) Q - c Q = (a - c) Q - b Q^2$
- ◆ Para maximizar o lucro usa-se a condição de 1ª ordem (CPO):  $\partial\pi_M/\partial Q = 0$  (checar a de 2ª ordem:  $\partial^2\pi_M/\partial Q^2 < 0$ ).
  - Os valores obtidos (quantidade, preço e lucro, respectiv.) são:

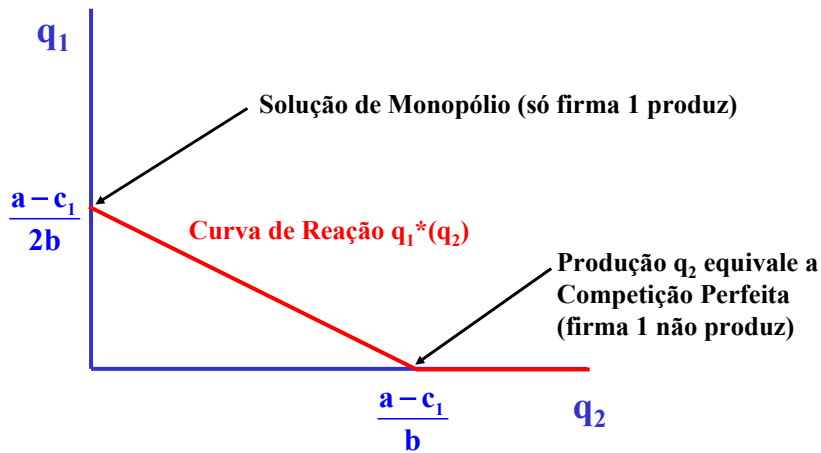
$$q_M = \frac{a - c}{2b} \quad \Bigg| \quad p_M = \frac{a + c}{2} \quad \Bigg| \quad \pi_M = \frac{(a - c)^2}{4b}$$

## Duopólio com Competição de Cournot

- ◆ Agora considere o duopólio. Se o custo operacional (fixo + variável) de cada firma é  $C_i(q_i)$ , as funções lucros são:
 
$$\pi_1 = q_1 p(Q_T) - C_1(q_1) \quad \text{e} \quad \pi_2 = q_2 p(Q_T) - C_2(q_2)$$
- ◆ Seja uma curva inversa de demanda linear (por ser mais simples, é a mais usada), onde os preços são dados por:
 
$$p(Q_T) = a - b Q_T \Rightarrow p(Q_T) = a - b (q_1 + q_2),$$
 com  $q_1 \geq 0$ ;  $q_2 \geq 0$ ; e  $a$  e  $b$  tal que  $p > 0$
- ◆ Se o *custo fixo é zero*, a função lucro da firma  $i$  (1 ou 2) é:
 
$$\pi_i = q_i a - q_i b (q_1 + q_2) - c_i q_i = q_i (a - c_i) - q_i b (q_1 + q_2)$$
  - Onde  $c_i$  é chamado de custo operacional *variável* da firma  $i$ .
- ◆ Define-se *curva de reação* da firma 1 em relação a produção da firma 2,  $q_1^*(q_2)$ , como a *correspondência de melhor resposta* da firma 1 para cada estratégia  $q_2$ .
  - A interseção das duas curvas de reação,  $q_1^*(q_2)$  e  $q_2^*(q_1)$ , é o ponto em que temos **melhor resposta simultânea**  $\Rightarrow$  é EN!

## Curvas de Reação em Cournot

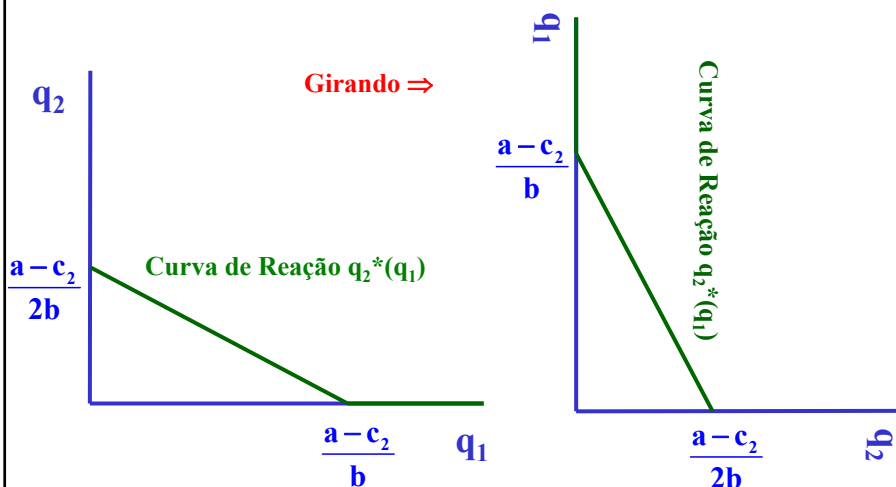
- ♦ A curva de reação da firma (jogador) 1 dá a melhor resposta  $q_1$  a cada possível estratégia  $q_2$  da firma 2.



- ♦ A curva de reação da firma 2 é similar (troca os eixos dos X com os dos Y). Girando um dos gráficos (para que os eixos coincidam) poderemos ver o cruzamentos das curvas (= EN), ver slides:

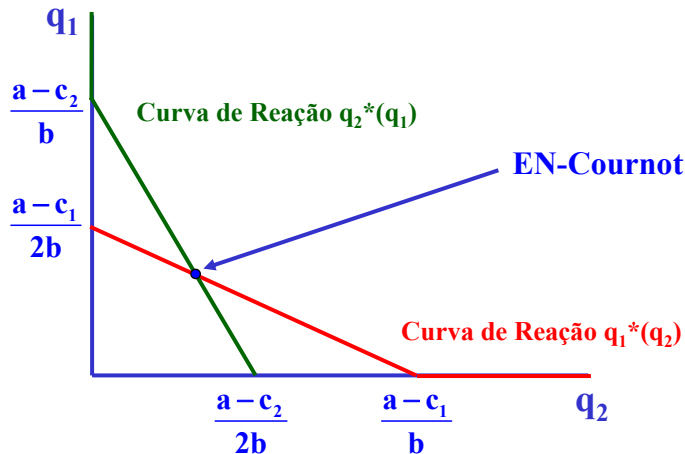
## Curvas de Reação em Cournot

- ♦ A curva de reação da firma (jogador) 2 dá a melhor resposta  $q_2$  a cada possível estratégia  $q_1$  da firma 1.



## Curvas de Reação e EN em Cournot

- ◆ O cruzamento das curvas de reação é o ponto em que temos melhor resposta simultânea  $\Rightarrow$  EN.



## Competição de Cournot em Duopólios

- ◆ Seja a função demanda linear:  $p(Q_T) = a - b Q_T$
- ◆ Para calcular a *curva de reação (melhor resposta)* de cada firma, temos um *problema simples de otimização*, que usa a condição de 1ª ordem (CPO):  $\partial \pi_i / \partial q_i = 0$ .
  - Seja o caso geral de custo operacional  $C_i(q_i)$ . Por simplicidade assuma que  $\partial^2 C_i / \partial q_i^2 = 0$  (função linear, tem custo variável e um custo fixo constante) e  $\partial C_i / \partial q_j = 0$  p/  $i \neq j$  (a produção da firma  $i$  não influencia o custo da firma  $j$ ). A CPO é dada por:

$$\frac{\partial (a - b(q_1 + q_2))}{\partial q_i} \cdot q_i + a - b(q_1 + q_2) - \frac{\partial C_i(q_i)}{\partial q_i} = 0$$

$$\Rightarrow q_1^* = \frac{a - bq_2 - \frac{\partial C_1(q_1)}{\partial q_1}}{2b} \quad \Bigg| \quad q_2^* = \frac{a - bq_1 - \frac{\partial C_2(q_2)}{\partial q_2}}{2b}$$

- ◆ Para obter as quantidades em equilíbrio (EN-Cournot), basta substituir a curva de melhor resposta de uma na da outra, i.e., obter  $q_1^*(q_2^*)$  e  $q_2^*(q_1^*)$ . O par  $\{q_1^*(q_2^*); q_2^*(q_1^*)\}$  é EN ( próx. slide):

## Competição de Cournot em Duopólios

- ◆ O EN-Cournot é o par  $\{q_1^*(q_2^*); q_2^*(q_1^*)\}$  dado por:

$$\Rightarrow q_1^*(q_2^*) = \frac{a + \frac{\partial C_2(q_2)}{\partial q_2} - 2 \frac{\partial C_1(q_1)}{\partial q_1}}{3b} \quad q_2^*(q_1^*) = \frac{a + \frac{\partial C_1(q_1)}{\partial q_1} - 2 \frac{\partial C_2(q_2)}{\partial q_2}}{3b}$$

- ◆ Seja o caso com custo fixo igual a zero. As funções reação, os lucros, preços e as quantidades em EN são:

Funções melhor resposta (reação):  $q_1(q_2) = \frac{a - c_1 - b q_2}{2b} \quad q_2(q_1) = \frac{a - c_2 - b q_1}{2b}$

Funções Lucro em EN-Cournot:  $\pi_1 = \frac{(a - 2c_1 + c_2)^2}{9b} \quad \pi_2 = \frac{(a - 2c_2 + c_1)^2}{9b}$

Preço em EN-Cournot:  $p_{EN-C} = a - b Q_T^{EN-C} = \frac{a + c_1 + c_2}{3}$

Quantidades em EN (estratégias em EN):  $q_1^*(q_2^*) = \frac{a - 2c_1 + c_2}{3b} \quad q_2^*(q_1^*) = \frac{a - 2c_2 + c_1}{3b}$

- ➔ Assim, quanto menor o seu próprio custo e maior o custo do oponente, maior o seu lucro e a sua produção no EN-Cournot (como esperado).
- ➔ Como  $a > c_i$ , o preço em EN é maior que o custo médio das firmas.

## Exercícios sobre EN-Cournot

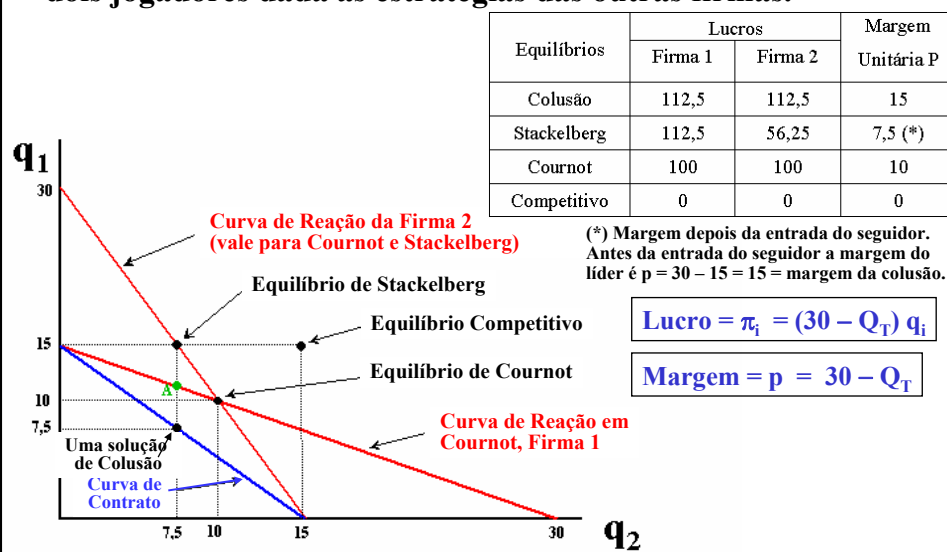
- ◆ O que ocorre se uma das firmas investe em P&D para reduzir custo para ter maior competitividade em quantidades (Cournot)?
  - Diga o que ocorreria na curva de reação, no lucro de cada firma, nas quantidades em equilíbrio e no preço.
- ◆ Resolva o problema anterior (sem custo fixo), mas com custo variável quadrático:  $c_i(q_i) = q_i^2$ .
- ◆ Resolva agora com o custo variável linear anterior, mas com custo fixo  $f_i > 0$  e com  $q_i > 0$ .

## Exemplo Numérico: Competição por Quantidades

- ◆ Considere uma curva de demanda inversa linear, dada pela equação:  $p = 30 - Q_T$  (ver planilha [duopolio sob certeza.xls](#))
  - Por simplicidade, seja o custo variável igual a zero, ou, de forma alternativa, considere  $p$  a *margem* de lucro operacional.
- ◆ A função lucro  $\pi_i$  da firma  $i$  é a margem vezes as vendas:
 
$$\pi_i = p q_i = (30 - Q_T) q_i$$
  - Na *competição perfeita*, as firmas irão produzir até a margem  $p$  cair a zero (logo, produzirão  $q_1 = q_2 = 15 \Rightarrow Q_T = 30 \Rightarrow p = 0$ );
  - No *monopólio*, a única firma escolhe  $Q_T$   $p/$  maximizar o lucro (derivada do lucro  $\pi$  em relação à produção = 0  $\Rightarrow Q_T = 15$ ); e
  - *Colusão* é quando as firmas se juntam e agem como monopólio
- ◆ Vimos que no duopólio onde as estratégias simultâneas são quantidades, o equilíbrio de Cournot é o EN do jogo.
  - A curva de reação da firma  $i$  é obtida pela maximização  $\partial \pi_i / \partial q_i = 0$ , que dá as curvas de melhor resposta  $q_i = f(q_j)$   $p/$  cada jogador.
  - O cruzamento dessas curvas é o EN de Cournot (ponto fixo).

## Duopólio: Vários Possíveis Resultados

- ◆ Para entender os possíveis equilíbrios, serão plotadas as *curvas de reação* das duas firmas, i. é, as *funções melhor resposta* dos dois jogadores dada as estratégias das outras firmas.



## Cournot em Oligopólios: N Firms

- ◆ Seja o caso de oligopólio com **N** firmas ( $N > 1$ ) com decisão simultânea competindo em quantidades (Cournot). Considere as *N* **firmas homogêneas** (mesmo custo unitário **c**) e demanda linear (custo fixo = 0).

- A produção de cada firma e a produção total da indústria em EN-Cournot é (basta resolver para 1 firma homogênea):

$$q_i = q = \frac{a - c}{(N + 1) b} \quad \Rightarrow \quad Q_T = \sum q_i = N q = \frac{N(a - c)}{(N + 1) b}$$

- O preço de equilíbrio no mercado (“market clearing price”) é:

$$p = \frac{a + N c}{N + 1} \quad \text{Já o lucro de cada firma é: } \pi_i = \frac{(a - c)^2}{(N + 1)^2 b} = b q_i^2$$

- Agora podemos ver o que ocorre no mercado quando  $N \rightarrow \infty$  :

$$\lim_{N \rightarrow \infty} Q_T = \frac{a - c}{b} \quad \Bigg| \quad \lim_{N \rightarrow \infty} p = c$$

- Que são os resultados do caso de *competição perfeita* sem custo de entrada *para produção e preço* (= custo marginal; lucro = 0).

## Oligopólio de Cournot em Fusões & Aquisições

- ◆ Para ilustrar o caso de **N** firmas em Cournot, imagine um mercado petroquímico com 4 firmas homogêneas.
- ◆ Uma onda de fusões e aquisições fez com que o mercado fosse reduzido de 4 para 2 firmas, também homogêneas.
  - Assuma que existam barreiras de entrada de produtos de firmas estrangeiras devido a custos de transporte e tarifas alfandegárias, de forma que só essas firmas competem.
    - ➔ Isso é realista no Brasil apenas dentro de certos limites de preços.
- ◆ Assuma que a curva de demanda do mix de produtos é linear e dada por  $p = 180 - 8 Q_T$ , onde  $p$  = preço do mix de produtos e o custo médio unitário é  $c = 70$  \$/unidade.
  - Determine os preços, quantidades e lucros em equil. de Nash-Cournot antes e depois das fusões. Quem ganha e quem perde?
  - Agora considere que as fusões permitiram uma redução de custo unitário para  $c' = 60$  \$/unidade. Quais são os novos preços, quantidades e lucros? Use a planilha [oligopolio.xls](#).

## Oligopólio de Cournot em Fusões & Aquisições

- ◆ Os resultados do caso de fusões sem reduzir custos são:

	Indústria			Cada Firma	
	Preço	$Q_T$	$\pi_T$	$q_i$	$\pi_i$
Antes	92,0	11,00	242,00	2,75	60,50
Depois	106,7	9,17	336,11	4,58	168,06

- ◆ Assim, as firmas ganharam com as fusões, mas em detrimento da renda dos consumidores (maiores preços).
- ◆ Os resultados do caso de fusões com redução de custos são:

	Indústria			Cada Firma	
	Preço	$Q_T$	$\pi_T$	$q_i$	$\pi_i$
Antes	92,0	11,00	242,00	2,75	60,50
Depois	100,0	10,00	400,00	5,00	200,00

- Ainda assim os preços subiram, embora menos que o caso anterior.
- ◆ Qual seria a redução de custo necessária para que os preços ao consumidor não aumentem? R:  $c' = 48 \text{ \$/unid.}$

## Análise de Fusões e Aquisições e Exercícios

- ◆ O caso anterior não é nenhuma crítica ao caso recente no Brasil, já que o próprio governo pode ter interesse nas fusões para viabilizar a *sobrevivência a longo-prazo da indústria petroquímica nacional* (emprego, impostos).
- ◆ Na pasta 72 coloquei uma lista de três exercícios resolvidos do curso de microeconomia da PUC-Rio do Prof. João Manoel Pinho de Mello.
  - Os exercícios são também sobre análise de fusões usando conceitos da teoria dos jogos.
  - Material tem também no site do Prof. João Mello em: <http://www.econ.puc-rio.br/jmpm/cursos/MicroII.html>
  - Nessa lista, a função custo não é linear e sim quadrática.
- ◆ Procurar resolver os exercícios sem ver as respostas!
  - No exercício 3 você notará que o custo das firmas em fusão tb. teriam de ser muito reduzidos para o consumidor não perder.

## Competição de Curto-Prazo: Quantidade x Preços

- ◆ A competição de *curto-prazo* com quantidades (Cournot) supõe que o preço resulta do balanço oferta x demanda.
  - É como se existe um leilão do produto. Mas quem é o *leiloeiro*?
  - Parece mais natural as firmas escolherem *preços* no curto-prazo.
- ◆ A primeira tentativa de modelar a competição por preços foi de Bertrand (1883), na crítica ao livro de Cournot.
  - Ele argumentou que seria mais provável que a competição entre as firmas fossem em preços e não em quantidades.
  - Mas quando uma firma pensa em reajustar preços, deve levar em conta que a outra firma também pode reajustar o preço.
    - ➔ Ex.: a IBM tem de decidir que preço cobrar de seus “personal computers”, levando em conta a reação das rivais Dell e HP.
    - ➔ O que diferencia a *competição de preços* dos casos de *monopólio e competição perfeita*, em que essa interação estratégica não existe.
  - Veremos o modelo clássico de Bertrand de duopólio simétrico.
    - ➔ Esse modelo de duopólio leva a *resultados de competição perfeita*.

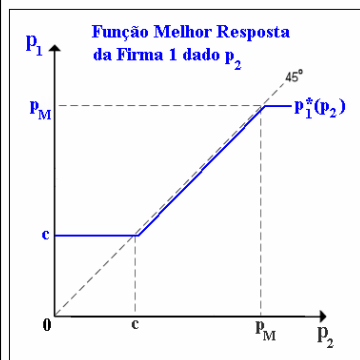
## Duopólio de Preços de Bertrand

- ◆ Como em Cournot é um *jogo simultâneo* de curto-prazo, mas as *estratégias* de Bertrand são *preços*  $p_i \in S_i = [0, \infty)$ .
  - Encontraremos um equilíbrio de Nash totalmente diferente!
- ◆ As *premissas* fundamentais do duopólio de Bertrand são:
  - 1) As firmas vendem o mesmo produto (*produto homogêneo*) e só têm *custos variáveis* que são *iguais*  $c_1 = c_2$  (*firmas homogêneas*);
  - 2) Se uma firma cobrar um preço menor que a rival, ela obterá *toda* a demanda do produto e *terá capacidade de atendê-la*; e
  - 3) Cobrando preços iguais, cada firma leva a *metade da demanda*.
  - A premissa crítica é a segunda, pois supõe *não haver restrição de capacidade*, podendo uma só firma atender *todo* o mercado.
- ◆ Para calcular o(s) EN-Bertrand do jogo, note que numa competição “guerra de preços”, o preço tem dois limites:
  - Limite *inferior* é o *custo*  $c$ : não é ótimo  $p < c$  (teria prejuízo); e
  - Limite *superior* é o *preço de monopólio*  $p_M$ : ótimo  $p/1$  firma.
    - ➔ Pois é razoável supor que os lucros são tais que  $0 \leq \pi_1 + \pi_2 \leq \pi_M$ .



## Duopólio de Preços de Bertrand

- ◆ Para determinar o EN temos de traçar as *curvas de reação* das duas firmas, pois o preço ótimo da firma 1 depende do preço cobrado pela firma 2 (ver gráfico):



Demanda da firma 1 (descontínua):

$$q_1(p_1, p_2) = \begin{cases} Q(p_1) & \text{se } p_1 < p_2 \\ \frac{Q(p_1)}{2} & \text{se } p_1 = p_2 \\ 0 & \text{se } p_1 > p_2 \end{cases}$$

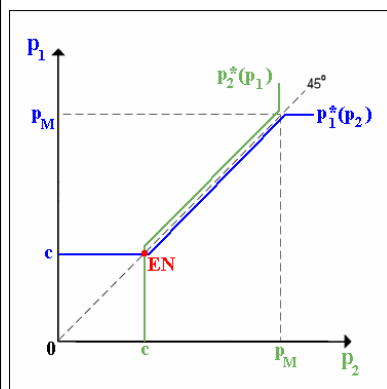
Problema:

$$\text{Máx}_{p_1} \pi_1 = (p_1 - c) q_1(p_1, p_2)$$

- Se a firma 2 joga  $p_2 \leq c$ , a melhor resposta da firma 1 é  $p_1 = c$ .
  - Preços menores dariam prejuízo e preços maiores não venderiam nada.
- Se a firma 2 jogar  $p_2 \in (c, p_M]$ , o melhor é jogar  $p_1$  apenas *um pouco menor* que  $p_2$  e ter *todo* o mercado.
  - Preços iguais dividiriam o mercado e preços maiores não venderiam nada.
- Se a firma 2 jogar  $p_2 > p_M$ , o melhor é jogar  $p_1 = p_M$  e ter todo mercado.
  - Preço  $p_1$  tal que  $p_M < p_1 < p_2$  teria *todo* o mercado tb., mas com *menor lucro*.

## Duopólio de Preços de Bertrand

- ◆ Como as firmas são homogêneas, o problema é simétrico em relação à reta de 45°. Assim, plotando no mesmo gráfico a *curva de melhor resposta da firma 2*,  $p_2^*(p_1)$ :



- ◆ O único ponto de cruzamento, i. é, *melhor resposta simultânea*, é o ponto  $\{p_1 = c; p_2 = c\}$ , que é o único **EN-Bertrand**.
- ◆ Assim, o único equilíbrio de Nash é cada firma escolher um preço igual ao custo marginal.
  - Logo, no EN-Bertrand o lucro operacional de cada firma é zero.
  - O resultado equivale ao do obtido no caso de *mercado perfeito*, mas com apenas duas firmas!

## Os Paradoxos de Bertrand

- ◆ O fato da presença de apenas mais uma única firma ser suficiente para passar de *monopólio* para *competição perfeita* com firmas tendo *lucro zero* é difícil de acreditar.
  - Isso é chamado de paradoxo (clássico) de Bertrand.
- ◆ Um outro paradoxo é por que uma firma entraria nessa indústria se o lucro operacional é igual a zero?
  - Além disso, suponha que existe algum custo fixo de entrar no mercado ou produzir. Então se uma firma entrar (monopólio) a outra firma não irá entrar (pois não pagaria o custo fixo).
    - ➔ Logo, mesmo um pequeno custo fixo (de produção ou de entrada) é barreira suficiente para o mercado ser um provável monopólio!
- ◆ Um paradoxo relacionado ao clássico é que o *preço de equilíbrio independe da quantidade de firmas no mercado*.
  - No caso de  $N > 2$  firmas homogêneas competindo em preços (Bertrand), mostra-se que o único EN é todos jogarem  $p_i = c$ .

## Soluções dos Paradoxos de Bertrand

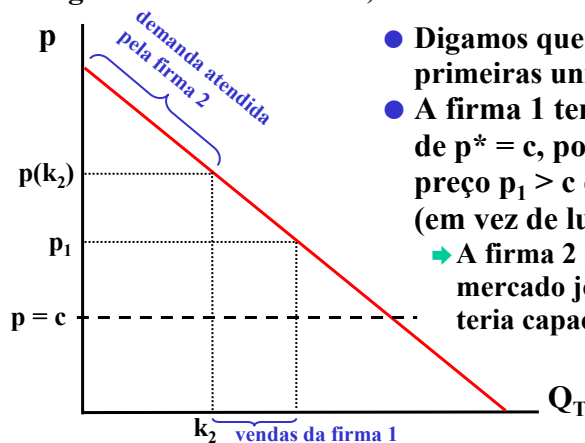
- ◆ A 1ª proposta de solução p/ o paradoxo de Bertrand foi de colocar **restrições de capacidades** (Edgeworth, 1897).
  - A premissa de que reduzindo um pouco o preço se obtém todo o mercado é muito forte na maioria dos casos. Exemplo:
    - ➔ Imagine uma pequena cidade com dois hotéis. Como o número de quartos é fixo por hotel, uma guerra de preços não teria lógica pois um hotel não poderia absorver toda a demanda.
    - ➔ Com restrição de capacidades, passa a ser ótimo um preço  $p_i > c$ .
- ◆ **Produtos diferenciados**: outra solução é que os produtos das firmas geralmente não são totalmente homogêneos.
  - Por ex., a firma que vende um software não tem restrição de capacidades, mas geralmente tem alguma diferenciação:  $p_i \neq p_j$
- ◆ **Dinâmica da competição e/ou incerteza na demanda**.
  - As firmas geralmente não se encontram apenas uma vez no mercado, como assume o modelo. Elas jogam *jogos repetidos* e existe a *ameaça de punição* que pode levar a cooperação  $p_i > c$ .
    - ➔ Incerteza na demanda também pode levar a  $p_i > c$  (livro do Shy).

## Dois Estágios: Cournot + Bertrand = Cournot

- ◆ O paper clássico de Kreps & Scheinkman (1983) mostra o caso em dois estágios em que as firmas escolhem capacidade (Cournot) no primeiro estágio e então seguem uma competição de preços de Bertrand.
  - O primeiro estágio pode tanto ser visto como o de investimento em capacidades como o de acúmulo de estoques.
    - Em muitos casos é um estágio *necessário antes* de ir ao mercado.
  - No segundo estágio as quantidades não podem ser alteradas (logo, restrição de capacidade) e as firmas escolhem preços.
- ◆ Eles mostram que o resultante equilíbrio de Nash (*perfeito em subjogos*, a ser visto) é os jogadores escolherem as quantidades e os preços iguais ao de Cournot em 1 estágio!
  - Os autores concluem que “Com premissas brandas sobre a demanda, o único equilíbrio resultante é o de Cournot”.
- ◆ Modelos de Cournot, Bertrand, etc., são mais detalhados em bons livros de *organização industrial* (Tirole, Shy, etc.)

## Bertrand com Restrição de Capacidade

- ◆ Considere que as firmas têm capacidade limitada, de forma que no máximo produzem  $q_{1\text{máx}} = k_1$  e  $q_{2\text{máx}} = k_2$ .
  - Para a firma 1, se ela jogar os preços para baixo, não irá obter todo o mercado e sim  $k_1$ . Se ela jogar os preços acima,  $p_1 > p_2$ , ela não perde todo o mercado, pois a firma 2 no máximo produz  $k_2$ .
  - A figura ilustra essa idéia, onde  $c$  = custo unitário marginal:



- Digamos que a firma 2 atenda as  $k_2$  primeiras unidades demandadas.
- A firma 1 tem incentivo p/ desviar de  $p^* = c$ , pois poderia jogar um preço  $p_1 > c$  e obter lucro positivo (em vez de lucro = 0 com  $p = c$ )
  - A firma 2 não pode “roubar” o mercado jogando  $p = c$ , pois não teria capacidade de atendê-lo.

## Cournot + Bertrand = Cournot

- ◆ A demonstração do modelo de Kreps & Scheinkman não é simples e envolve conceitos ainda a serem vistos.
  - Entretanto iremos mostrar a idéia com um exemplo simples.
  - Seja uma curva de demanda dada por  $p = 10 - Q_T$  e  $c_1 = c_2 = 1$ .
  - Usando as equações vistas, a produção em Cournot é  $q_1 = q_2 = 3$ .
- ◆ No primeiro estágio as firmas investem em capacidades.
  - Suponha que por algum motivo tenham escolhido investir numa capacidade de produzir a quantidade de Cournot  $q^* = 3$ .
  - No segundo estágio do jogo as firmas irão escolher preços, mas com restrição de capacidade. Vimos que nesse caso as firmas têm incentivos para desviar da escolha clássica de  $p_{\text{Bertrand}} = c$ .
  - Iremos mostrar que eles escolherão  $p = p(k_1 + k_2)$  como EN, onde  $k_1 = k_2 = 3 (= q^*)$ , devido à restrição de capacidade.
  - Se no 2º estágio é ótimo jogar um preço  $p(k_1 + k_2)$ , então temos de verificar qual o ótimo no 1º estágio em que se escolhe a quantidade. Mas isso é exatamente o problema de Cournot já visto, i. é, de maximização de lucro escolhendo quantidades!

## Cournot + Bertrand = Cournot

- ◆ Provaremos que a escolha ótima de preços no 2º estágio é  $p_1 = p_2 = p_{\text{Cournot}} = \$4$  [pois  $p_{\text{Cournot}} = 10 - (3 + 3)$ ].
  - Se a firma 1 atende os 1ºs três consumidores, então a curva de demanda residual  $p$  a firma 2 (após a produção da firma 1) é:  
 $p = 10 - (q_1 + q_2) \Rightarrow p = 10 - (3 + q_2) \Rightarrow p = 7 - q_2$ . Ou  $q_2 = 7 - p$ .
  - Só será ótimo a firma 2 desviar na escolha de preço se isso aumentar o lucro dela. Sua função lucro  $\Pi_2(p_2)$  é dada por:  
 $\Pi_2(p_2) = p_2 q_2 - c_2 q_2 \Rightarrow \Pi_2(p_2) = p_2 (7 - p_2) - 1 \cdot (7 - p_2) \Rightarrow$   
 $\Rightarrow \Pi_2(p_2) = 7 p_2 - p_2^2 - 7 + p_2 \Rightarrow \Pi_2(p_2) = 8 p_2 - p_2^2 - 7$
  - Usa-se a CPO  $p$ / maximizar o lucro escolhendo  $p$ ,  $\partial \Pi_2 / \partial p_2 = 0$ :
  - $\partial \Pi_2 / \partial p_2 = 0 \Rightarrow 8 - 2 p_2 = 0 \Rightarrow p_2 = 4$ , que é exatamente o preço obtido quando se joga a quantidade de Cournot!
    - ➔ Por simetria, o mesmo vale para a firma 1 (não é ótimo desviar).
    - ➔ Intuição: preços menores não aumentam as vendas, só obtêm menos receita  $p$ / o mesmo  $q$ . Preços maiores diminuem a demanda e mesmo com maior margem, o lucro por vender menos é menor.

## Existência de Equilíbrio de Nash

- ◆ **Existência de EN:** todo jogo tem pelo menos um EN se:
  - 1) Puder jogar *estratégias mistas* e se há um *número finito* de estratégias puras no conjunto de estratégias de cada jogador
    - Senão, o jogo do par ou ímpar e outros tais como o leilão que todos pagam (“all-pay auction” a ser visto) não teriam equilíbrio.
  - 2) Caso o jogo só permita *estratégias puras*, a existência de EN só é garantida em certas condições.
    - ➔ Por ex., com conjuntos  $S_i, \forall i$ , tendo um *contínuo de estratégias* (infinitas estratégias, ex.: quantidades no modelo de Cournot).
- Mais precisamente, EN em estratégias puras existe se para todos os jogadores  $i$ , o conjunto de estratégias  $S_i$  é *não-vazio, convexo e compacto* e a função payoff  $v_i(s_1, \dots, s_l)$  é *contínua em  $(s_1, \dots, s_l)$  e quase-concava em  $s_i$* .
  - ➔ São condições *suficientes* (garante EN), mas *não necessárias*.
  - ➔ Ver *apêndices matemáticos* do livro MWG: M.C.3 (p. 933, função quase-concava); M.F (p.943, conjunto compacto = conjunto limitado e fechado); M.G (p.946, conjunto convexo).

## Existência de Equilíbrio de Nash

- ◆ Para provar isso veremos uma definição alternativa de EN usando o conceito de *ponto fixo* de uma *correspondência*.
  - *Correspondência*: conceito generalizado de função. Associa a cada ponto  $x$  um conjunto de pontos e não um único ponto  $y$ . MWG: p. 949
  - *Ponto fixo*: Dada uma função ou correspondência  $f: A \rightarrow A$  (conjunto  $A$  nele mesmo), o vetor  $x \in A$  é **ponto fixo de  $f(\cdot)$**  se:
    - $x = f(x)$  em caso de função e  $x \in f(x)$  em caso de correspondência.
    - ➔ Ver apêndice matemático M.I, do livro MGW, p. 952.
- ◆ **Teorema do ponto fixo de Brouwer:**
  - Seja  $f: S \rightarrow S$  uma função *contínua* de um conjunto não-vazio, compacto e convexo  $S \subset \mathbb{R}^n$  nele mesmo. Então **existe** um  $x^* \in S$  tal que  $x^* = f(x^*)$ , i. é, existe um ponto fixo  $x^*$  da função  $f$ .
  - Figura:  $S$  é o intervalo  $[0, 1]$ , por ex., probabilidades de estratégias mistas. Tem 3 pontos fixos (corta reta  $f(x) = x$ )

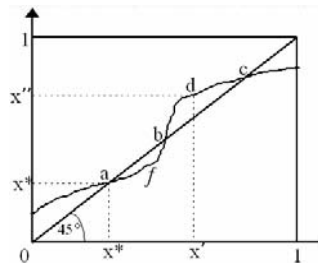


Figura: Wikipedia

## Existência de Equilíbrio de Nash

◆ No caso mais geral temos correspondências e usa-se o teorema do ponto fixo de Kakutani:

- Seja  $\varphi : S \rightarrow S$  uma *correspondência superior hemi-contínua* de um conjunto não-vazio, compacto e convexo  $S \subset \mathbb{R}^n$  nele mesmo tal que para todo  $x \in S$ , o conjunto  $\varphi(x)$  é convexo e não-vazio. Então **existe** um  $x^*$  tal que  $x^* \in \varphi(x^*)$ , i. é, existe um ponto fixo  $x^*$  pertencente à correspondência  $\varphi(\cdot)$ .

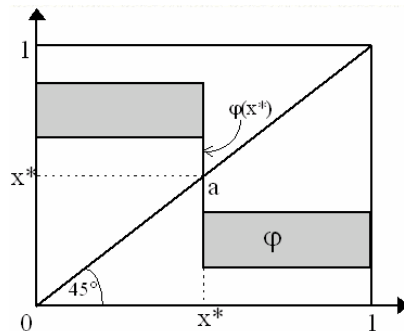


Figura: cepa.newschool.edu

## EN como Ponto Fixo de Correspondência

◆ EN são matematicamente equivalentes aos chamados *pontos fixos das correspondências de melhor resposta*.

- No caso do EN-Cournot, vimos que  $q_1^* = f(q_2^*)$  e  $q_2^* = g(q_1^*)$ . Logo, temos um ponto fixo no EN:  $q_1^* = f(g(q_1^*)) = h(q_1^*)$ .
- No caso mais geral usa-se *correspondência*, pois mais de uma estratégia pode ser melhor resposta a uma certa estratégia.

◆ Assim, podemos definir o EN também como ponto fixo:

- Seja  $R_i(s_1, s_2, \dots, s_N)$  a correspondência de melhor resposta do jogador  $i$  contra  $s_{-i}$ . O perfil de estratégias  $s = (s_1, s_2, \dots, s_N)$  é *equilíbrio de Nash* de um jogo se, p/ *todo* jogador  $i = 1, \dots, N$ :

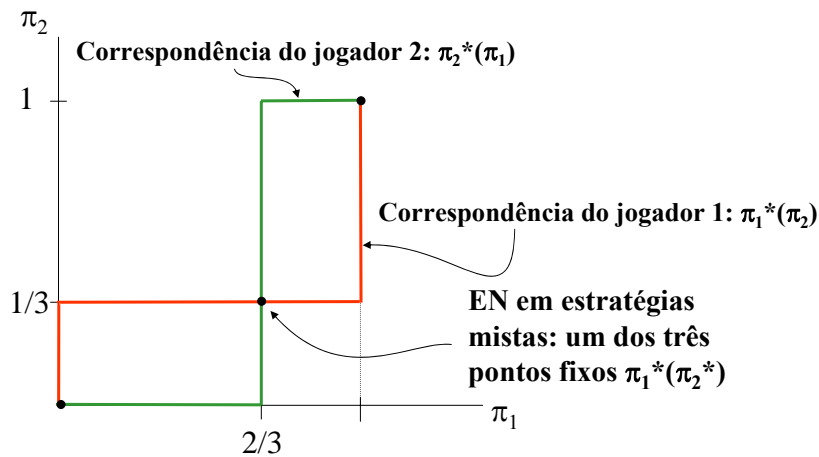
$$s_i^* = R_i(s_1^*, s_2^*, \dots, s_N^*)$$

- A equação acima deixa claro que um EN é um ponto fixo dessa correspondência de melhor resposta. Uma intuição:

- ➔ Se iniciarmos com um perfil de estratégias que seja um EN e aplicarmos na correspondência de melhor resposta para todo  $i$ , então permaneceremos fixos nesse ponto (obtem o mesmo perfil).

## Exemplo de Ponto Fixo de Correspondência

- ◆ No jogo “batalha dos sexos” foi contruído um gráfico para determinar o equilíbrio em estratégias mistas que ilustra o EN como ponto fixo de correspondências de melhor resposta.



## Pasta 72: Ponto Fixo e Cournot

- ◆ Na pasta 72 foi deixado material sobre *função hemi-contínua* e *teorema do ponto fixo para correspondências*, com várias figuras ilustrando as condições do teorema.
  - Trecho do livro “Game Theory for Economists”, J. Eichberger.
- ◆ Também foi deixado uma nota de Bergstrom & Varian (1985) duas análises do equilíbrio de Cournot-Nash:
  - O efeito da taxaço nas firmas nos resultados do EN-Cournot, podendo ter um imposto diferente  $t_i$  p/ cada uma das N firmas:
    - ➔ O efeito é equivalente a aumentar o custo variável  $c_i$ ;
    - ➔ No EN-Cournot, o preço, o lucro e a produção da indústria são independentes da distribuição dos impostos entre as firmas;
    - ➔ Mas a arrecadação de impostos varia. Por ex.: ela é maximizada se  $t_i$  é o mesmo  $\forall i$  (distribuição uniforme), o que parece intuitivo.
  - O efeito do número de firmas na função bem-estar da sociedade e na maximização de lucro das firmas.
    - ➔ Com poucas firmas o lucro das firmas tem mais peso; com muitas firmas o *bem-estar social* (*excesso do consumidor*) tem mais peso.

## Equilíbrio Correlacionado (Aumann)

- ◆ *Equilíbrio correlacionado* (Aumann, 1974) é um conceito mais geral que o EN, pois o seu conjunto de equilíbrios contém o conjunto de EN em estratégias mistas.
  - A definição é similar à de estratégias mistas, mas inclui como parte do equilíbrio (não é exógeno) o *espaço de probabilidades* (espaço amostral  $\Omega$  + medida de probabilidade) e os *conjuntos de informação* de cada jogador (uma partição  $\mathcal{P}_i$  de  $\Omega$ ).
    - ➔ Nessas condições são especificadas *distribuições de probabilidades de sinais* externos que são correlacionados com as estratégias e que servem para coordenar estratégias dos jogadores.
    - ➔ Esse equilíbrio é um caso especial de EN Bayesiano (a ser visto).
  - A idéia é que existem sinais públicos que são observados por ambas as jogadoras e isso permite que elas se coordenem: se uma segue o sinal público, então é ótimo p/ a outra tb. seguir.
  - Permitir tal correlação pode ser importante na prática pois os agentes econômicos observam vários sinais públicos.

# MATERIAL ANEXO

Os anexos nos materiais do curso contém slides que reforçam os conceitos teóricos e/ou apresentam exemplos adicionais que não serão discutidos em sala de aula, mas que podem ser úteis para um melhor entendimento de conceitos apresentados.



## História Resumida da Teoria dos Jogos

### ◆ Veremos de forma resumida os principais fatos históricos.

- Em 1913, Zermelo estabelece o 1º teorema da teoria dos jogos;
- Década de 20: Borel deu a 1ª formulação moderna para estratégias mistas e achou a solução minimax; von Neumann provou o famoso teorema minimax usando o teorema da separação do hiperplano.
- 1944: von Neumann & Morgenstern publicam o 1º livro de T. dos J.
- 1950-1953: Nash publica seus famosos papers, com os conceitos de equilíbrio de Nash em jogos não-cooperativos e a solução de Nash em jogos cooper. de barganha. Inicia a era moderna da teoria dos jogos.
- 1960: Schelling publica seu famoso livro “The Strategy of Conflict”.
- 1965: Selten publica o paper sobre equilíbrio perfeito em sub-jogos.
- 1967-68: Harsanyi publica papers sobre equilíbrio Nash-Bayesiano.
- 1972: Maynard Smith publica paper sobre eq. evolucionário estável.
- 1994: Prêmio Nobel em Economia para Nash, Selten e Harsanyi.
- 2004: Prêmio Nobel em Economia para Aumann e Schelling.
- Para muito mais detalhes históricos, ver na internet:

→ [http://www.econ.canterbury.ac.nz/personal\\_pages/paul\\_walker/gt/hist.htm](http://www.econ.canterbury.ac.nz/personal_pages/paul_walker/gt/hist.htm)

## Exemplo de Cournot: OPEP x Não-OPEP

### ◆ Esse exemplo (e outro da OPEP a ser visto) é retirado do livro do Dutta (*Strategy and Games*), publicado em 1999.

- Assim, a análise foi feita no contexto de baixos preços do petróleo na *década de 90*, quando *sobrava petróleo no mercado*.
- ◆ Considere o jogo de quantidades no mercado de petróleo em que temos dois jogadores: OPEP e Não-OPEP.
  - É uma aplicação do resultado de Cournot. Assuma a seguinte curva de demanda linear:  $P(Q_T) = a - b(Q_T) = a - b(q_O + q_N)$ 
    - Onde  $q_O$  e  $q_N$  são as produções da OPEP e Não-OPEP, respectivamente.
    - Note que o parâmetro “a” dá o *preço máximo* dessa função. No livro o autor colocou  $a = 65$  (\$/bbl) refletindo os baixos preços da época (em dez/98 o petróleo chegou a ficar abaixo de 10 \$/bbl).
    - Ele usou  $b = 1/3$ , de forma que a demanda é:  $P = 65 - 1/3(q_O + q_N)$ .
  - Assuma que (naquela época) os *custos unitários de produção* da OPEP e Não-OPEP são, respectivamente de **5** e **10** US\$/bbl.
    - Hoje esses custos seriam bem maiores. Depois iremos colocar valores mais representativos da atualidade para ver o que ocorre.

## Exemplo de Cournot: OPEP x Não-OPEP

- ◆ Os lucros dos dois jogadores (receita – custos oper.) são:
  - O lucro da OPEP é:  $\pi_O = q_O [65 - 1/3 (q_O + q_N)] - 5 q_O$ ;
  - O lucro Não-OPEP é:  $\pi_N = q_N [65 - 1/3 (q_O + q_N)] - 10 q_N$
- ◆ As *curvas de reação (melhor resposta)* são obtidas com a CPO ( $\partial\pi_O/\partial q_O = 0$ ; e  $\partial\pi_N/\partial q_N = 0$ ) p/ maximizar esses lucros e são:
 
$$q_O^*(q_N) = \frac{180 - q_N}{2} \quad \text{se } q_N \leq 180 \quad (\text{e zero caso contrário})$$

$$q_N^*(q_O) = \frac{165 - q_O}{2} \quad \text{se } q_O \leq 165 \quad (\text{e zero caso contrário})$$
- ◆ O cruzamento dessas curvas (retas) – ou substituindo uma na outra – chega na solução de Nash-Cournot.
  - Com a solução  $q_O^*$  e  $q_N^*$ , é fácil obter o preço e os lucros:

	Quantidades	Preço (US\$/bbl)	Lucro (MM \$/d)
OPEP	65 (MM bbl/d)	26,67	1.408,3
Não-OPEP	50 (MM bbl/d)	26,67	833,3

## Exemplo de Cournot: OPEP x Não-OPEP

- ◆ A planilha [jogos da OPEP.xls](#) permite (re)calcular o jogo.
  - Sabemos hoje que os custos subiram muito em relação à década de 90 (~ 2 a 3 vezes), principalmente os não-OPEP.
  - Além disso, a curva de demanda é muito mais alta e por isso o preço máximo está muito acima de 65 (já bateu em 79).
  - Vamos re-calcular o jogo usando os dados:  $a = 130$ ;  $b = 1$ ; e custos marginais unitários  $c_O = 12$  \$/bbl e  $c_N = 30$  \$/bbl:

	Quantidades	Preço (US\$/bbl)	Lucro (MM \$/d)
OPEP	45,3 (MM bbl/d)	57,33	2.055
Não-OPEP	27,3 (MM bbl/d)	57,33	747

- ◆ Embora a soma das produções estejam próximas do ano de 2007 (~ 72,4 MM bbl/d), estão ~ invertidas as produções.
  - Existem restrições de capacidade não-consideradas aqui. Além disso, só a OPEP tem algum *comportamento estratégico*. Os países Não-OPEP se comportam como *tomadores de preços*.
    - ➔ O modelo de Cournot não se adapta bem nesse caso.

## Forma de Coalizão & Jogos Cooperativos

- ◆ Coalizão é quando um grupo de jogadores se coordenam em torno dum objetivo comum visando ter maior poder.
  - Quando são firmas que deviam competir na economia, é ilegal ou anti-ético e a coalizão é chamada de *colusão coordenada*.
  - Em outros contextos (ex.: partidos políticos numa eleição ou votando uma lei) não é ilegal e (geralmente) nem anti-ético.
- ◆ Jogos cooperativos em forma de coalizão se dividem em:
  - Jogos com *utilidade transferível* (TU), em que existe uma regra simples *qualquer* de divisão da utilidade em cada coalizão S.
    - ➔ Também são chamados de *jogos com “side payments”* (pagamentos laterais) e são mais simples e mais analisados do que os jogos NTUs:
  - Jogos com *utilidade não-transferível* (NTU), em que não existe uma regra simples de divisão da utilidade e sim p/ cada S um vetor  $s_j$ -dimensional de funções payoff p/ cada S com  $s_j$  players.
- ◆ Veremos um exemplo simples de jogo TU: **votação** com  $N = 3$  jogadores (= eleitores), para ilustrar a forma de coalizão.

## Jogos Cooperativos TU. Ex: Votação

- ◆ Seja um jogo eleitoral (cooperat. TU) em que os *eleitores (jogadores)* têm várias possibilidades (*candidatos a votar*).
  - Os eleitores podem se associar, i.é, formar coalizões (em torno dum candidato). Ganha a eleição a coalizão S que tem mais eleitores. Seja uma eleição com  $N = 3$  eleitores (jogadores).
  - Seja a *função característica*  $C(S)$ , com a normalização:
    - ➔ “Grande coalizão”  $C(N) = 1$ . Para cada jogador  $i$ ,  $C(\{i\}) = 0$ .
    - ➔ Além disso,  $C(S) = 1$  se a coalizão S vencer e  $C(S) = 0$  se S perder.
  - A forma de coalizão no jogo TU especifica  $\{N = 3; C(S)\}$ , onde:
$$C(S) = \begin{cases} 0 & \text{se } \# S < 2 \\ 1 & \text{se } \# S \geq 2 \end{cases}$$
- ◆ Esse tipo de jogo tem grande relevância em sociologia, mas menos importância em economia.
- ◆ Em termos de jogos cooperativos, os mais importantes p/ a economia são os *jogos de barganha cooperativa*.

## Jogos Estritamente Competitivos & Soma Zero

- ◆ Jogos de *soma fixa* (de payoffs) são chamados de *jogos estritamente competitivos*, pois um jogador só aumenta o seu payoff se houver uma redução no payoff de outro.
  - O resultado desses jogos são sempre *Pareto eficiente*, pois só se pode melhorar o payoff dum jogador se piorar o de outro.
  - Uma classe particular é a classe dos *jogos de soma zero*. Mas muitos autores chamam os jogos de soma fixa de jogos de soma zero. Aqui usaremos os dois termos de forma intercambiável.
- ◆ Jogos estritamente competitivos se tem um “vencedor” e um “perdedor”. Exs.: xadrêz, pôquer, futebol, etc.
  - Esses jogos tem pouca importância em economia, já que a maioria dos jogos na economia são jogos de soma variável.
- ◆ *Minimax* (ou minmax) é um método da teoria da decisão tradicional para *minimizar a máxima perda possível*.
  - Também pode ser visto como a estratégia de punir um outro jogador, minimizando o máximo que o outro pode obter.

## Jogos de Soma Zero, Maximin e Minimax

- ◆ Em jogos estritamente competitivos com 2-jogadores, minimizar o payoff adversário equivale a maximizar o seu próprio payoff. Assim, a matriz de jogos pode ter *apenas uma entrada de payoff* (do jogador 1), em que:
  - O jogador 1 tenta maximizar o seu payoff e o jogador 2 tenta minimizar esse payoff ( $\Rightarrow$  maximizando o seu próprio payoff).
  - Dado o que o adversário está fazendo, a *estratégia de segurança* do jogador 1 é maximizar o conjunto de seus payoff mínimos (estratégia maximin), enquanto que para o jogador 2 ela é a de minimizar o conjunto de máximos de 1 (estratégia minimax).
- ◆ Assim, podemos definir estratégias maximin e minimax:

$$\text{Máx}_{s_1 \in S_1} \text{Mín}_{s_2 \in S_2} v_1(s_1, s_2)$$

$$\text{Mín}_{s_2 \in S_2} \text{Máx}_{s_1 \in S_1} v_1(s_1, s_2)$$

- O equilíbrio do jogo ( $s_1^*$ ;  $s_2^*$ ) é obtido resolvendo o problema:

$$\text{Máximo}_{s_1 \in S_1} v_1(s_1, s_2^*)$$

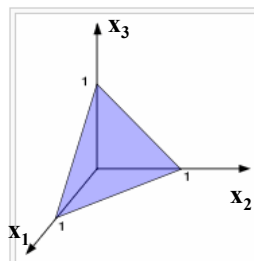
$$\text{Mínimo}_{s_2 \in S_2} v_1(s_1^*, s_2)$$

## Estratégias MiniMax & Maximin

- ◆ O teorema minimax de John von Neumann (1928) diz:
  - Admitindo estratégias mistas, a estratégia minimax sempre existe em jogos de soma zero com dois jogadores e é única.
- ◆ As estratégias minimax e maximin surgiram na análise de jogos de soma fixa, mas podem ser usadas em jogos de soma variável. Mas o eq. de Nash é  *muito*  mais aceito.
  - Nos jogos de soma variável, em economia, estrat. minimax só tem algum interesse como *estratégias de punição* em jogos repetidos, a fim de forçar a cooperação dos jogadores.
  - O *payoff minimax*  $m_i$  é o menor payoff que os rivais do jogador  $i$  podem impor ao jogador  $i$ . É uma *punição mais severa do que o EN*.
    - ➔ O jogador  $i$  se defende jogando a estratégia *maximin*.
- ◆ Como observa Rasmusen no seu livro de teoria dos jogos:
  - Nos jogos de soma variável, a estratégia *minimax* é para *sádicos* e a estratégia *maximin* é para *paranóicos*!
  - Em jogos de soma zero, a estratégia *minimax* é p/ *neuróticos otimistas* e a estratégia *maximin* p/ *neuróticos pessimistas*!

## Simplex de Três Jogadores

- ◆ Em topologia, simplex é um invólucro convexo no  $\mathbb{R}^n$ .
  - No caso de 3 estratégias puras ele é um tetraedro no  $\mathbb{R}^3$  com 4 pontos:  $(0, 0, 0)$ ;  $(1, 0, 0)$ ;  $(0, 1, 0)$  e  $(0, 0, 1)$ . Ver a figura.
  - Os valores são normalizados: os valores do gráfico podem ser interpretados como percentagens. Assim é usado para estratégias mistas (probabilidades alocadas p/ cada estratégia).
  - Em muitas aplicações só interessa o plano eficiente que dá o payoff máximo: plano  $x_1 + x_2 + x_3 = 1$ .
    - ➔ Por isso pode-se trabalhar no  $\mathbb{R}^2$  com esse *triângulo eficiente*.

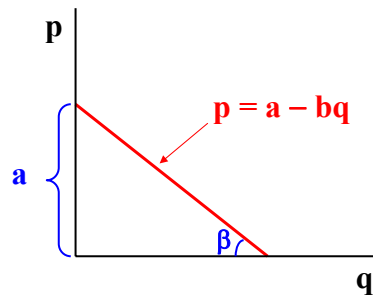


Um 3-simplex.

Fonte: Wikipedia

## Curva de Demanda Linear e Lucro

- ♦ O mercado de um produto qualquer tem uma curva de demanda  $p = f(q)$ , onde  $p$  é o preço e  $q$  a quantidade total demandada. Suponha uma curva de demanda linear.



- ♦ Assuma que  $a = 16 + c$ , onde  $c$  é o custo unitário do produto ( $\Rightarrow$  margem  $= p - c$ ) e suponha  $b = 1$  ( $\Rightarrow \beta = 45^\circ$ )
- ♦ Função lucro  $\pi$  é a margem vezes as vendas:  $\pi = (p - c) q$   
Logo,  $\pi = (a - bq - c) q = (16 - q) q \Rightarrow \pi = 16q - q^2$

## Competição Perfeita e Monopólio

- ♦ Na competição perfeita, as firmas são tomadoras de preço e irão produzir com margem igual a zero, isto é,  $p = c$ . Logo, a quantidade produzida em competição perfeita será:

$$c = a - bq \Rightarrow a - c = bq \Rightarrow 16 = 1 \cdot q \Rightarrow \boxed{q = 16}$$

- ♦ No caso de monopólio, isto é, com apenas uma firma no mercado, o monopolista irá produzir de forma a maximizar o lucro. Logo a quantidade produzida em monopólio será tal que maximiza o lucro  $\pi = 16q - q^2$ :

Condições de maximização:  $\frac{\partial \pi}{\partial q} = 0$  ; e  $\frac{\partial^2 \pi}{\partial q^2} < 0$

$$\frac{\partial \pi}{\partial q} = 16 - 2q = 0 \Rightarrow \boxed{q = 8}$$

$$\frac{\partial^2 \pi}{\partial q^2} = -2 < 0 \text{ (logo é um máximo)}$$

Conclusão  
**Competição produz 16**  
**Monopólio produz 8**

## Competição por Quantidades

- ◆ Para uma curva de demanda inversa genérica  $p(Q)$  com  $N \geq 1$  firmas de mesmo custo variável  $c$  e custo fixo  $= 0$ , a condição de primeira ordem (CPO) é dada por:

$$p'(Q^*) (Q^*/N) + p(Q^*) = c$$

- Para  $N = 1$  temos o caso de monopólio.
- Quando  $N \rightarrow \infty$  temos o caso de competição perfeita com  $p = c$ .
- Além da CPO, depois deve-se verificar a existência ou não de *solução de canto*, i. é, com  $q_i = 0$ .
- ◆ Cournot permite também ser visto de forma dinâmica:
  - Se um par de estratégias iniciais não é EN, então os desvios seqüenciais de cada jogador para a sua curva de melhor resposta dado o que o outro jogou, converge para o único EN-Cournot.