

La Théorie de l'Oligopole

Duopole de Cournot et Bertrand

Théorie des Jeux 2016-2017

20 Octobre 2016

Concurrence en Quantité: Duopole de Cournot

- un bien homogène
- 2 entreprises: $i = 1, 2$
- l'entreprise i décide uniquement du niveau de sa production q_i
- donc la *variable stratégique est la quantité* vendu
- prise de decision *simultanée*
- toute la production vendu au même prix P
- P déterminé par la fonction de demande inverse $P(Q)$, $Q = q_1 + q_2$
- le coût pour l'entreprise i de produire q_i unités de bien est égal a $C_i(q_i)$
- coût marginal croissant: $\partial C_i(q_i) / \partial q_i > 0$

- demande *linéaire*:

$$P(Q) = \left\{ \begin{array}{l} 4 - Q, \text{ si } Q \leq 4 \\ 0, \text{ si } Q > 4 \end{array} \right\}$$

- coûts *quadratiques symétriques*:

$$C_i(q_i) = q_i^2, \quad i = 1, 2$$

Duopole de Cournot: description du jeu

- 2 joueurs: {entreprise 1, entreprise 2}
- ensemble d'actions pour $i = 1, 2$: $q_i \geq 0$ ou $q_i \in \mathbb{R}_+$
- paiements: les profits $\Pi_i(q_1, q_2)$

$$\Pi_i(q_1, q_2) = q_i P(Q) - C_i(q_i)$$

- profits pour joueur 1:

$$\begin{aligned} \Pi_1(q_1, q_2) &= q_1 P(Q) - q_1^2 = \\ &\left\{ \begin{array}{l} (4 - q_2)q_1 - 2q_1^2, \text{ si } Q \leq 4 \\ -q_1^2, \text{ si } Q > 4 \end{array} \right\} \end{aligned}$$

- par symétrie:

$$\begin{aligned} \Pi_2(q_1, q_2) &= q_2 P(Q) - q_2^2 = \\ &\left\{ \begin{array}{l} (4 - q_1)q_2 - 2q_2^2, \text{ si } Q \leq 4 \\ -q_2^2, \text{ si } Q > 4 \end{array} \right\} \end{aligned}$$

Duopole de Cournot: meilleurs réponses

- le meilleur réponse pour entreprise 1 est la quantité q_1 qui maximise les profits $\Pi_1(q_1, q_2)$ pour toute quantité q_2 produite par entreprise 2
- Cas 1: $Q \leq 4$

$$E1 : \max_{q_1} [\Pi_1(q_1, q_2) = (4 - q_2)q_1 - 2q_1^2]$$

- premier-ordre condition:

$$\begin{aligned} \frac{\partial}{\partial q_1} \Pi_1(q_1, q_2) &= 0 \iff 4 - q_2 - 4q_1 = 0 \\ &\Rightarrow q_1 = 1 - \frac{1}{4}q_2 = B_1(q_2) \end{aligned}$$

- Cas 2: $Q > 4$

$$\begin{aligned} E1 & : \max_{q_1} [\Pi_1(q_1, q_2) = -q_1^2] \\ &\Rightarrow q_1 = 0 \end{aligned}$$

- Donc, MR pour joueur 1:

$$q_1 = B_1(q_2) = \left\{ \begin{array}{l} 1 - \frac{1}{4}q_2, \text{ si } Q \leq 4 \Leftrightarrow q_2 \leq 4 - q_1 \\ 0, \text{ si } Q > 4 \Leftrightarrow q_2 > 4 - q_1 \end{array} \right\}$$

- par symétrie, MR pour joueur 2:

$$q_2 = B_2(q_1) = \left\{ \begin{array}{l} 1 - \frac{1}{4}q_1, \text{ si } Q \leq 4 \Leftrightarrow q_1 \leq 4 - q_2 \\ 0, \text{ si } Q > 4 \Leftrightarrow q_1 > 4 - q_2 \end{array} \right\}$$

Equilibre de Nash (Cournot)

- tous les joueurs sont en meilleure réponse par rapport aux actions des autres joueurs

$$q_1 = B_1(q_2)$$

$$q_2 = B_2(q_1)$$

- équilibre(s) de Nash, intersections des MRs: $B_1(q_2) \cap B_2(q_1)$
- unique équilibre de Cournot-Nash avec stratégies pures: $q_1^* = q_2^* = \frac{4}{5}$.
- quantité totale produite: $Q^* = q_1^* + q_2^* = \frac{8}{5}$
- prix d'équilibre: $P^* = 4 - q_1^* - q_2^* = \frac{12}{5}$
- paiements (profits) pour joueurs 1,2:

$$\Pi_i^*(q_1^*, q_2^*) = q_i^* P^* - (q_i^*)^2 = \frac{32}{25}$$

- les firmes vont maximiser le profit *joint*=la somme de deux profits

$$\begin{aligned} \max_{q_1, q_2} [\Pi^K(q_1, q_2) = \Pi_1(q_1, q_2) + \Pi_2(q_1, q_2)] &\Leftrightarrow \\ \max_{q_1, q_2} [q_1(4 - q_1 - q_2) - q_1^2 + q_2(4 - q_1 - q_2) - q_2^2] & \end{aligned}$$

- optimum:

$$\begin{aligned} \frac{\partial \Pi^K(q_1, q_2)}{\partial q_1} &= 4 - 2q_2 - 4q_1 = 0 \\ \frac{\partial \Pi^K(q_1, q_2)}{\partial q_2} &= 4 - 2q_1 - 4q_2 = 0 \end{aligned}$$

- Solution du cartel: $q_1^K = q_2^K = \frac{2}{3}$

- solution du cartel: $q_1^K = q_2^K = \frac{2}{3}$
- quantité totale de cartel: $Q^K = q_1^K + q_2^K = \frac{4}{3} < \frac{8}{5} = Q^*$
- prix du cartel: $P^K = 4 - Q^K = \frac{8}{3} > \frac{12}{5} = P^*$
- le cartel produit *moins* et vend à un prix *plus élevé*!
- profits du chaque joueurs dans le cartel:

$$\Pi_i^K(q_1^K, q_2^K) = \frac{4}{3} > \frac{32}{25} = \Pi_i^*(q_1^*, q_2^*)$$

- profits plus grandes que les profits de Cournot!

- si firme 1 pense que l'entreprise 2 maintiendra son output de cartel inchangé q_2^K , a-t-elle l'intérêt d'augmenter de façon *unilatérale* sa production?
- y a-t-il une déviation unilatérale profitable pour joueur 1 ou 2?
- supposons firme 1 joue une petite déviation de la quantité du cartel $q_{1,\varepsilon}^K = \frac{2}{3} + \varepsilon, \varepsilon \geq 0$
- firme 2 continue de jouer la quantité de cartel $q_2^K = \frac{2}{3}$

- le profit pour cet deviation:

$$\begin{aligned}\Pi_{1,\varepsilon}^K(q_{1,\varepsilon}^K, q_2^K) &= \left(\frac{2}{3} + \varepsilon\right)\left(4 - \frac{2}{3} - \varepsilon - \frac{2}{3}\right) - \left(\frac{2}{3} + \varepsilon\right)^2 \\ &= -2\varepsilon^2 + \frac{2}{3}\varepsilon + \frac{4}{3}\end{aligned}$$

- alors, $\Pi_{1,\varepsilon}^K(q_{1,\varepsilon}^K, q_2^K) - \Pi_1^K(q_1^K, q_2^K) = -2\varepsilon^2 + \frac{2}{3}\varepsilon = \frac{2}{3}\varepsilon(1 - 3\varepsilon) > 0$
pour $\varepsilon \geq 0$ petite
- donc, (q_1^K, q_2^K) n'est pas un équilibre de Nash du duopole Cournot!

Stabilité de cartel: dilemme du prisonnier

- rationalité individuelle
 - max. *individuelle* \Rightarrow équilibre de Cournot-Nash
- rationalité collective
 - maximisation *jointe* \Rightarrow solution de cartel
- pour maintenir le cartel:
 - moyen de detection et de punition pour tricheurs
 - jeu répété?

- A. Cournot (1838): *Recherches sur les principes mathématiques de la théorie des richesses*
 - variable strategique: la *quantité* produite
- J. Bertrand (1883): *Théorie mathématique de la richesse sociale*
 - la decision strategique: le *prix* de vente

- toutes les entreprises produisent un bien homogène
- chaque entreprise $i \in N$ produit la quantité q_i
- fonction linéaire des coûts pour entreprise i :

$$C_i(q_i) = cq_i$$

- $c > 0$, paramètre
- l'ensemble de strategies disponible: $p_i \in \mathbb{R}_+$

- la demande associée à chaque niveau de prix est la quantité demandée par les consommateurs à ce prix
- les consommateurs observent les prix fixés par les entreprises et achètent le bien à l'entreprise qui a fixé le prix le plus bas
- si plusieurs entreprises ont fixé le prix plus bas, on fait l'hypothèse que la demande se répartit de manière uniforme entre ces entreprises
 - ex: si trois entreprises ont fixé le prix plus bas \underline{p} alors chacune de ces trois sert la demande $\frac{D(\underline{p})}{3}$

- $J = (N, X_i, U_i)$
 - l'ensemble de joueurs N : l'ensemble des entreprises
 - l'ensemble de strategies X_i de chaque joueur i : l'ensemble des prix positifs $p_i \in \mathbb{R}_+$
 - fonction de gain/utilité est donné pour chaque joueur i par les profits:

$$(\forall) \mathbf{p} \in X, U_i(\mathbf{p}) = \left\{ \begin{array}{l} p_i \cdot \frac{D(p_i)}{|\underline{p}|} - C_i\left(\frac{D(p_i)}{|\underline{p}|}\right), \text{ si } p_i = \underline{p} \\ 0, \text{ si } p_i > \underline{p} \end{array} \right\}$$

- coûts de production *linéaire* et symétrique:

$$C_i(q_i) = cq_i$$

- coût marginal constant: $c \in \mathbb{R}_+$

Theorem

(Bertrand). Pour tout $N \geq 2$ le jeu d'oligopole Bertrand avec des coûts linéaire admet un unique équilibre de Nash (dite Bertrand-Nash) $\mathbf{p}^ \in X$ tel que pour chaque $i \in N$, $p_i^* = c$.*

- pour $n = 2$ (duopole) tout se passe comme si le marché était parfaitement concurrentiel:
 - les entreprises tarifent à coût marginal et font un profit nul
- *paradoxe* de Bertrand

Duopole de Bertrand

- 2 entreprise: 1,2
- fonction de demande inverse:

$$P = a - bQ$$

- fonction coût (linéaire et symétrique):

$$C_i(q_i) = cq_i$$

- restrictions sur l'ensemble de strategies:

- profit pour entreprise 1:

$$\Pi_1(P_1) = (P_1 - c)q_1; \Pi_1(P_1) \geq 0 \Leftrightarrow P_1 \geq c$$

- si entreprise 1 sert tout la

$$\text{marché} \Rightarrow Q = q_1 > 0 \Rightarrow \frac{a - P_1}{b} > 0 \Leftrightarrow P_1 \leq a$$

- alors, $P_1, P_2 \in [c, a]$

- la quantité demandé pour joueur i depend sur la relation entre les choix des strategies P_1, P_2 :

$$q_i = \left\{ \begin{array}{l} 0, \text{ si } P_i > P_j : "j" \text{ sert tout le marché} \\ \frac{a-P_i}{b}, \text{ si } P_i < P_j : "i" \text{ sert tout le marché} \\ \frac{a-P_i}{2b}, \text{ si } P_i = P_j : \text{ marché est partagé} \end{array} \right\}$$

- déterminer les meilleurs réponse du joueur 1
 - sous contraints: $P_1, P_2 \in [c, a]$

- Si $P_2 = a \Rightarrow B_1(P_2) = a - \varepsilon = P'_1 \Rightarrow$

$$\left\{ \begin{array}{l} q_1 = \frac{a - P'_1}{b} \\ q_2 = 0 \end{array} \right\}$$

- $B_2(P'_1) = B_2(a - \varepsilon) = a - \varepsilon - \varepsilon = P'_2 \Rightarrow$

$$\left\{ \begin{array}{l} q_2 = \frac{a - P'_2}{b} \\ q_1 = 0 \end{array} \right\}$$

- $B_1(P_2') = B_1(a - 2\varepsilon) = a - 2\varepsilon - \varepsilon = P_1'' \dots$
- chaque entreprise veut vendre moins cher que l'adversaire...
- le processus itératif va converger vers *l'équilibre Bertrand-Nash avec stratégies pures*: $P_1^* = P_2^* = c!$
- la solution du marché concurrentielle: prix=côût marginal même avec deux entreprises
- resolution du paradoxe Bertrand?
 - les *contraintes de capacité* de production
 - entreprise 1,2 ne peut pas servir tout le marché