

ÉCONOMIE INDUSTRIELLE ¹

(UGA, L3 E2AD, S2)

TRAVAUX DIRIGÉS : TD 3

JEUX RÉPÉTÉS ET COLLUSION.

Michal W. Urdanivia*

*UGA, Faculté d'Économie, GAEL,
e-mail : michal.wong-urdanivia@univ-grenoble-alpes.fr

28 février 2023

1. Rappels de cours

PLAN

1. Rappels de cours

1. Rappels de cours

Rappels de cours

Le modèle de Cournot de base

- Il s'agit d'un modèle de concurrence à la Cournot.
- Chaque firme a une fonction objectif qui est son profit :

$$\pi_i(q_i, q_j) = P(Q)q_i - c_i(q_i), \quad i, j = 1, 2, \quad i \neq j.$$

où $P(Q)$ est la fonction de demande inverse avec $Q = q_1 + q_2$ est $c_i(q_i)$ est la fonction de coût de la firme i .

- La variable de décision est la quantité à produire q_i .
- L'équilibre est une paire (q_1^*, q_2^*) qui est un équilibre de Nash dans un jeu d'information complète.
- En outre le modèle de base suppose les formes suivantes pour $c_i(\cdot)$ et $P(\cdot)$:

$$c_i(q_i) := cq_i \Rightarrow \underbrace{c_i^m(q_i)}_{\substack{\text{Coût} \\ \text{Marginal}}} := \frac{\partial c}{\partial q_i}(q_i) = c, \quad c \in \mathbb{R}_+^*,$$

$$P(Q) := a - bQ, \quad a, b \in \mathbb{R}_+^* \times \mathbb{R}_+^*.$$

Rappels de cours

Le modèle de Cournot de base

- Le choix optimal de la firme i est donné par sa **fonction de meilleure réponse**, $q_i^{mr}(q_j)$ qui est définie implicitement comme solution du problème :

$$q_i^* = \arg \max_{q_i} \pi_i(q_i, q_j) =: q_i^{mr}(q_j)$$

où $\pi(q_i, q_j)$ est la fonction de profit de la firme i :

$$\pi_i(q_i, q_j) := P(Q)q_i - c_i(q_i).$$

- L'équilibre (q_1^*, q_2^*) est alors obtenu comme solution du système :

$$q_i^* = q_i^{mr}(q_j^*), \quad i, j = 1, 2; \quad i \neq j,$$

Autrement dit, chaque firme joue sa meilleure réponse.

Rappels de cours

Le modèle de Cournot de base

- Avec les fonctions $c_i(q_i) := cq_i$ et $P(Q) := a - bQ$, $q_i^{mr}(q_j)$ est explicitée à partir de la condition du 1er ordre associée à la maximisation de $\pi_i(\cdot)$ par rapport à q_i :

$$\frac{\partial \pi}{\partial q_i}(q_i^*, q_j) = 0 \Leftrightarrow a - 2bq_i^* - bq_j = c \Leftrightarrow q_i^* = \frac{(a - c)}{2b} - \frac{q_j}{2} =: q_i^{mr}(q_j).$$

- On calcule l'équilibre comme solution en (q_1^*, q_2^*) du système :

$$\begin{cases} q_1^* = q_1^{mr}(q_2^*) \\ q_2^* = q_2^{mr}(q_1^*) \end{cases}$$

ce qui donne avec les fonction de meilleure réponse $q_1^{mr}(q_2) := \frac{(a-c)}{2b} - \frac{q_2}{2}$, et $q_2^{mr}(q_1) := \frac{(a-c)}{2b} - \frac{q_1}{2}$.

$$q_1^* = q_2^* = \frac{a - c}{3b}. \quad (1)$$

- Et on calcule aussi les profits et prix du bien sur le marché :

$$p^* = \frac{a}{3} + \frac{2c}{3}, \quad \pi_1^* = \pi_2^* = \frac{(a - c)^2}{9b},$$

Rappels de cours

Entente

- Les deux firmes fixent la quantité de monopole notée q^{ca} qu'elles décident en maximisant un profit de Monopole.
- Pour un niveau décidé de produit q^{ca} chacune produit alors $q_i^{ca} = \frac{q^{ca}}{2}$, $i = 1, 2$.
- Pour obtenir q^{ca} on considère le profit donné par,

$$\pi(q^{ca}) = P(q^{ca})q^{ca} - cq^{ca} = (a - bq^{ca})q^{ca} - cq^{ca}$$

- La quantité optimale/de monopole q^{ca*} est obtenue comme :

$$q^{ca*} = \arg \min_{q^{ca}} \pi(q) \Rightarrow \frac{\partial \pi}{\partial q}(q^{ca*}) = 0 \Leftrightarrow q^{ca*} = \frac{(a - c)}{2b}.$$

Rappels de cours

Entente

D'où le prix d'équilibre et le profit du cartel :

$$p^{ca*} := P(q^{ca*}) = a - b(q^{ca*}) = \frac{(a - c)}{2},$$

$$\pi^{ca*} := p^{ca*} q^{ca*} - c q^{ca*} = \frac{(a - c)^2}{4b}.$$

Le profit de la firme i étant alors :

$$\pi_i^{ca*} := \frac{\pi^{ca*}}{2} = \frac{(a - c)^2}{8b}.$$

Rappels de cours

Déviaton sur une période

- Supposons que la firme i dévie/triche par rapport à l'entente.
- Dans ce cas alors que j joue la quantité de l'entente $q_j^{ca*} := \frac{q^{ca*}}{2} = \frac{(a-c)}{4b}$, i joue sa meilleure réponse et fait le choix q_i^{d*} par :

$$q_i^{d*} := q_i^{mr}(q_j^{ca*}) = \frac{(a-c)}{2b} - \frac{q_j^{ca*}}{2} = \frac{(a-c)}{2b} - \frac{(a-c)}{8b} = \frac{3(a-c)}{8b},$$

ce qui les profits,

$$\pi_i^{d*} = \frac{3(a-c)^2}{32b},$$
$$\pi_j^{d*} = \frac{9(a-c)^2}{64b}.$$

Rappels de cours

Stabilité de l'entente

- En fait le jeu consistant à tricher ou s'entendre s'apparente au jeu du prisonnier avec la représentation de forme normale et extensives suivantes :

		Firme 2	
		Tricher	Cartel
Firme 1	Tricher	$\underbrace{\frac{(a-c)^2}{9b}, \frac{(a-c)^2}{9b}}_{\text{Équilibre de Nash}}$	$\frac{9(a-c)^2}{64b}, \frac{3(a-c)^2}{32b}$
	Cartel	$\frac{3(a-c)^2}{32b}, \frac{9(a-c)^2}{64b}$	$\frac{(a-c)^2}{8b}, \frac{(a-c)^2}{8b}$

FIGURE 1 – Représentation de la concurrence à la Cournot sous forme normale.

Rappels de cours

Stabilité de l'entente

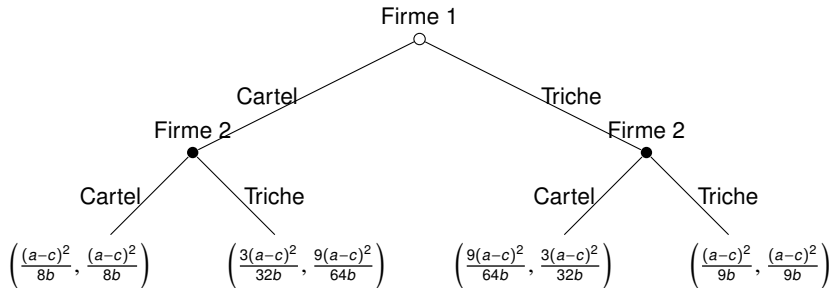


FIGURE 2 – Représentation de la concurrence à la Cournot sous forme extensive

Rappels de cours

Répétition du jeu

- Supposons que le jeu se répète deux fois : la firme i choisit la quantité q_{it} à la période t , pour $i = 1, 2$, et $t = 1, 2$.
- Quel est l'équilibre en sous-jeu parfait ?
- On résout le jeu (par induction) à rebours :
 - En $t = 2$ l'unique équilibre de Nash est (*triche*, *triche*).
 - En $t = 1$ l'unique équilibre de Nash est (*triche*, *triche*).
 - Par conséquent, l'unique équilibre en sous-jeux parfait est ((*triche*, *triche*), (*triche*, *triche*)).
- Autres questions :
 - qu'en est-il de ((*cartel*, *cartel*), (*cartel*, *cartel*)) ?
 - qu'en est-il de ((*cartel*, *triche*), (*cartel*, *triche*)) ?
 - qu'en est-il de : la firme 1 joue (*cartel*; *triche* si *triche*, *cartel* si *cartel*), et la firme 2 joue (*cartel*; *triche* si *triche*, *cartel* si *cartel*) ?
 - du jeu à 3, ..., N périodes ?

Rappels de cours

Jeu/concurrence à la Cournot infiniment répété et Actualisation

- Le jeu se répète un nombre infini de fois et on se demande s'il existe des équilibre en sous-jeu parfait où les firmes jouent *cartel* toutes les deux à chaque fois ?
- Pour y répondre on a besoin du concept d'actualisation :
 - Le taux d'actualisation $\delta \in [0, 1]$, mesure "l'impatience" de la firme.
 - Par exemple, la valeur actualisée de 10 euros reçus aujourd'hui et demain est $10 + \delta 10$.
 - Si $\delta = 1$, il n'y a pas de différence entre recevoir 10 euros aujourd'hui et les recevoir demain.
 - On peut poursuivre le raisonnement avec 10 euros reçus aujourd'hui, demain, et après-demain, soit $10 + \delta 10 + \delta^2 10$, raisonnement que l'on peut encore poursuivre ... à l'infini.
 - En fait, il s'agit d'une **série géométrique**. Elle a notamment la propriété :

$$\sum_{k=0}^{\infty} \delta^k x = \frac{x}{1 - \delta}.$$

Rappels de cours

Cournot infiniment répété

- On note comme précédemment q_i^{ca} la quantité de cartel pour la firme i (maximisant le profit des deux firmes), et q_i^* la quantité en concurrence à la Cournot.
- Nous avons le résultat suivant :

Proposition 1

Si le taux d'actualisation δ est "suffisamment" élevé alors les stratégies suivantes constituent des équilibre de sous-jeu parfaits pour le jeu de Cournot infiniment répété :

- (a) *En t , la firme i joue $q_{it} = q_i^{ca}$ si $q_{j,t-1} = q_j^{ca}$ pour $j = 1$ et $j = 2$.*
- (b) *Jouer q_i^* si $q_{j,t-1} \neq q_j^{ca}$ pour soit $j = 1$ ou $j = 2$.*

- La firme i coopère tant que j coopère.
- Une fois que j triche i produit la quantité d'équilibre de Nash-Cournot pour toutes les périodes suivantes : **Nash reversion**.
- "Grim strategy" : pas de deuxième chance.

Rappels de cours

Cournot infiniment répété

- Pour démontrer que ces stratégies constituent des équilibres en sous-jeu parfaits il faut obtenir des conditions qui "prescrivent" que la meilleure réponse de la firme i étant donné celle de la firme j est aussi la meilleure réponse dans chaque sous-jeu.

Rappels de cours

Éléments de démonstration

- Pour la firme $i = 1, 2$, deux types de sous-jeu sont à considérer :
- **Sous-jeu de type 1** : Après une période où un des joueurs à triché (dont soit i , ou $j = 1, 2, i \neq j$) :
 - La stratégie proposée indique de jouer q_i^* pour toujours étant donné que j joue aussi cette stratégie.
 - C'est un équilibre de Nash du sous-jeu : jouer " q_i^* pour toujours" est la meilleure réponse à la stratégie de j de jouer " q_j^* pour toujours".
 - Ceci vérifie les critères d'un équilibre de sous-jeu parfait.

Rappels de cours

Éléments de démonstration

- Sous-jeu de type 2 : Après une période sans triche.

- La stratégie proposée indique de coopérer et jouer q_i^{ca} , avec le profit actualisé de $\frac{\pi_i^{ca^*}}{1-\delta}$
- La meilleure stratégie alternative est de jouer $q_i^{mr}(q_j^{ca}) =: q_i^d$ à la période en cours, mais ceci entraîne $q_j = q_j^*$ pour toujours. Le profit actualisé est ici $\pi_i^{d^*} + \delta \left(\frac{\pi_i^*}{(1-\delta)} \right)$.
- Pour que q_i^{ca} soit un équilibre de Nash de ce sous-jeu, il est nécessaire que,

$$\underbrace{\frac{\pi_i^{ca^*}}{1-\delta}}_{\text{profits sous coopération}} > \underbrace{\pi_i^{d^*} + \delta \left(\frac{\pi_i^*}{(1-\delta)} \right)}_{\text{profits sous déviation/triche}} \Leftrightarrow \delta > \frac{\pi_i^{d^*} - \pi_i^{ca^*}}{\pi_i^{d^*} - \pi_i^*}.$$

et avec les expressions de $\pi_i^{ca^*}$, $\pi_i^{d^*}$, et π_i^* on obtient que : $\delta > \delta > \frac{9}{17}$

- Par conséquent, la **Nash reversion** indique une meilleure réponse dans ces deux sous-jeux si est "suffisamment élevé" avec $\delta > \frac{9}{17}$.
- Dans ce cas la **Nash reversion** constitue un équilibre de sous-jeu parfait.