

Un résultat à connaître

$$\max_{x,y,z} x^\alpha y^\beta z^\gamma \quad \alpha, \beta, \gamma > 0$$

sous la contrainte $ax + by + cz \leq \Omega$

$$x^\star = \frac{\alpha}{\alpha + \beta + \gamma} \frac{\Omega}{a}$$

$$y^\star = \frac{\beta}{\alpha + \beta + \gamma} \frac{\Omega}{b}$$

$$z^\star = \frac{\gamma}{\alpha + \beta + \gamma} \frac{\Omega}{c}$$

Une application directe

Le programme du consommateur avec une fonction d'utilité
COBB-DOUGLAS

$$\max_{x,y} x^\alpha y^{1-\alpha} \quad 0 < \alpha < 1$$

sous la contrainte $p_x x + p_y y \leq R$

$$x^\star = \alpha \frac{R}{p_x}$$

$$y^\star = (1-\alpha) \frac{R}{p_y}$$

La fonction d'utilité retenue

$$u(x_i, Y, \bar{\ell} - \ell_i) = (x_i)^\alpha \times \left(\frac{Y}{n}\right)^\beta \times (\bar{\ell} - \ell_i)^{1-\alpha-\beta} \quad 0 < \alpha, \beta, 1-\alpha-\beta < 1$$

- ▶ $\alpha = 3/16$ contribution du bien privé à l'utilité
- ▶ $\beta = 1/16$ contribution du bien public à l'utilité
- ▶ $1-\alpha-\beta = 3/4$ contribution du « loisir » à l'utilité

La fonction d'utilité est homogène de degré 1 en ses arguments

$$u(\lambda x_i, \lambda Y, \lambda(\bar{\ell} - \ell_i)) = \lambda u(x_i, Y, \bar{\ell} - \ell_i)$$

Elle supporte une interprétation en termes d'utilité cardinale

L'optimum de PARETO

$$\max_{x, Y \text{ et } \ell} u(x, Y, \bar{\ell} - \ell) = x^\alpha \times \left(\frac{Y}{n}\right)^\beta \times (\bar{\ell} - \ell)^{1-\alpha-\beta}$$

sous la contrainte

$$Y \leq a \times n(\ell - x)$$

Mais cette contrainte peut se réécrire comme suit

$$a \times n \times x + Y + a \times n(\bar{\ell} - \ell) \leq a \times n \times \bar{\ell}$$

Le programme est sous la forme du « résultat à connaître »

$$x^\star = \alpha \frac{a \times n \times \bar{\ell}}{a \times n} = \alpha \times \bar{\ell}$$

$$Y^\star = \beta \frac{a \times n \times \bar{\ell}}{1} = \beta \times a \times n \times \bar{\ell}$$

$$(\bar{\ell} - \ell)^\star = (1 - \alpha - \beta) \frac{a \times n \times \bar{\ell}}{a \times n} = (1 - \alpha - \beta) \times \bar{\ell}$$

$$\ell^\star = (\alpha + \beta) \bar{\ell}$$

L'équilibre concurrentiel de souscription volontaire - I

$$\max_{x_i, q_i \text{ et } \ell_i} (x_i)^\alpha \times \left(\frac{a}{n} \frac{q_i + \bar{Q}_{-i}}{w} \right)^\beta \times (\bar{\ell} - \ell_i)^{1-\alpha-\beta}$$

sous la contrainte

$$p \times x_i + q_i \leq w \times \ell_i$$

Mais ce programme peut se réécrire comme suit

$$\max_{x_i, q_i \text{ et } \ell_i} (x_i)^\alpha \times (q_i + \bar{Q}_{-i})^\beta \times (\bar{\ell} - \ell_i)^{1-\alpha-\beta}$$

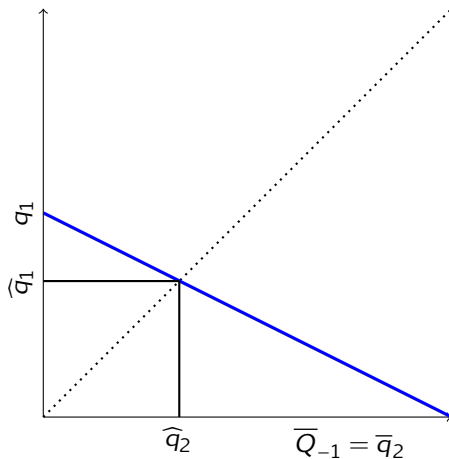
sous la contrainte

$$p \times x_i + (q_i + \bar{Q}_{-i}) + w(\bar{\ell} - \ell_i) \leq w \times \bar{\ell} + \bar{Q}_{-i}$$

Le programme est sous la forme du « résultat à connaître » ; la fonction de réaction s'en déduit immédiatement

$$q_i + \bar{Q}_{-i} = \beta \frac{w \times \bar{\ell} + \bar{Q}_{-i}}{1} \quad \text{soit} \quad q_i = \beta \times w \times \bar{\ell} - (1 - \beta) \bar{Q}_{-i}$$

Représentation graphique de la fonction de réaction quand $n = 2$



Aucun effet d'entraînement !

L'équilibre concurrentiel de souscription volontaire - II

À l'équilibre symétrique, la fonction de réaction se réécrit

$$\frac{Q}{n} = \beta \times w \times \bar{\ell} - (1-\beta)Q \frac{n-1}{n}$$

On en déduit

$$\frac{Q}{w} = \frac{n \times \beta}{n(1-\beta) + \beta} \bar{\ell}$$

Et, donc

$$\widehat{Y} = a \times L_y = a \frac{Q}{w} = \frac{a \times n \times \beta}{n(1-\beta) + \beta} \bar{\ell}$$

On retrouve ainsi les solutions portées dans le texte

Faut-il croire à l'effet de dilution ?

- ▶ Mancur OLSON, 1932-1998, *La Logique de l'action collective*. Il accorde une grande importance à cet effet de dilution : pas d'incitations à l'action dans les organisations de grande taille ;
- ▶ Elinor OSTROM, prix NOBEL 2009, *Governing the Commons*. Sont « biens communs » les biens que les rapports sociaux désignent comme collectifs ; l'utilisation de tels biens communs est encadrée par des règles et des usages auxquels les individus ne peuvent pas échapper.

L'équilibre conc^{tiel} de prélèvements obligatoires - I

$$\max_{x_i \text{ et } \ell_i} (x_i)^\alpha \times (\bar{\ell} - \ell_i)^{1-\alpha-\beta}$$

sous la contrainte

$$p \times x_i + \tau \times w \times \ell_i \leq w \times \ell_i$$

Mais la contrainte budgétaire peut se réécrire comme suit

$$p \times x_i + (1-\tau)w(\bar{\ell} - \ell_i) \leq (1-\tau)w \times \bar{\ell}$$

Le programme est sous la forme du « résultat à connaître » ; les demandes s'en déduisent immédiatement

$$x_i^d = \frac{\alpha}{\alpha + 1 - \alpha - \beta} \frac{(1-\tau)w \times \bar{\ell}}{p} \quad \text{et} \quad (\bar{\ell} - \ell_i)^d = \frac{1 - \alpha - \beta}{\alpha + 1 - \alpha - \beta} \frac{(1-\tau)w \times \bar{\ell}}{(1-\tau)w}$$

L'équilibre conc^{tiel} de prélèvements obligatoires - II

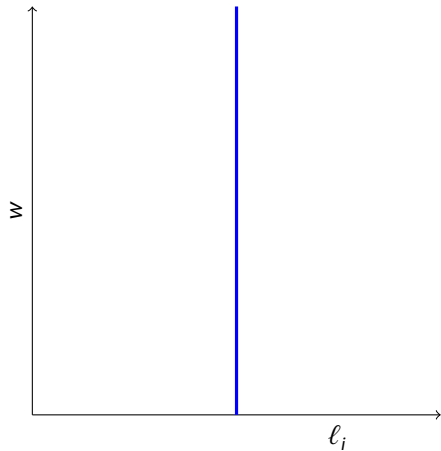
L'expression de la demande de loisir se simplifie comme suit

$$(\bar{\ell} - \ell_i)^d = \frac{1 - \alpha - \beta \bar{\ell}}{1 - \beta} \bar{\ell}$$

et l'offre de travail ℓ_i se déduit directement de cette dernière

$$\ell_i = \bar{\ell} - (\bar{\ell} - \ell_i)^d = \bar{\ell} - \frac{1 - \alpha - \beta \bar{\ell}}{1 - \beta} \bar{\ell} = \frac{\alpha}{1 - \beta} \bar{\ell}$$

L'offre de travail est inélastique au salaire



L'offre de travail d'individus peu qualifiés

