

Microéconomie 1  
Département d'économie ENS  
2016 - 2017

# Théorie du consommateur (2): **Résolution analytique de la demande**

**Marianne Tenand**  
[marianne.tenand\[at\]ens.fr](mailto:marianne.tenand[at]ens.fr)

# A propos de ce support



- Ce support a été conçu pour le **cours « Microéconomie 1 »** dispensé à l'**Ecole normale supérieure (ENS Ulm)** entre 2014 et 2017, aux étudiants inscrits en première année au Département d'économie (niveau Licence-L3).
- Je me suis inspirée des cours de microéconomie que j'avais moi-même suivis à l'ENS, à l'Ecole d'économie de Paris (Master PPD) et à l'Université de Montréal, ainsi que de « conférences de méthodes » de l'IEP Paris.
- Le cours, et en particulier les exemples et exercices, s'inspire également de manuels de microéconomie dont les références sont fournies à la fin des slides.
- Libre à vous de consulter ce support, le faire circuler et le réutiliser, selon les conditions de la licence [Creative Commons CC BY-NC-SA 4.0](https://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/4.0/).
- Je vous serais reconnaissante de me signaler d'éventuelles erreurs (marianne.tenand[at]ens.fr)

- Nous avons vu comment résoudre graphiquement le problème de maximisation de l'utilité par le consommateur et en déduire la demande marshallienne
- **Objectif du cours :**
  - **Déterminer de manière analytique la demande**
    - Solutions intérieures et solutions en coin
    - Applications numériques
  - Caractériser certaines propriétés de la fonction de demande marshallienne
  - Déterminer les **relations entre demande hicksienne et demande marshallienne**

# 1. Résolution analytique du problème de maximisation de l'utilité sous contrainte

- **Def** : Soit une fonction d'utilité  $U$ , un ensemble des objets  $X$ , un vecteur de prix  $p > 0$  et un niveau de revenu individuel  $R_i > 0$ . Le **programme de maximisation de l'utilité sous contrainte budgétaire** s'écrit :

$$\begin{array}{l} \max_x U_i(x) \\ \text{s.c.} \quad p \cdot x \leq R_i \quad \text{et} \quad x \geq 0 \end{array}$$

- On note  $x_i(p, R_i)$  la **solution** d'un tel programme, et on définit  $x_i(p, R)$  la **fonction de demande marshallienne** :

$$x_i(p, R) = \{ \arg_{x \geq 0, x \in B(p, R)} [\max U_i(x)], p > 0, R \geq 0 \}$$

# 1. Résolution analytique du problème de maximisation de l'utilité sous contrainte

- **Def** : Dans le cadre du problème précédent, on appelle **Lagrangien** la fonction, notée  $L(\cdot)$ , définie comme suit:

$$L(x, \lambda, \mu) = U(x) - \lambda(p \cdot x - R) + \mu \cdot x$$

Où  $\lambda$  et  $\mu$  sont appelés les **multiplicateurs de Lagrange** associés respectivement aux contraintes:

$$p \cdot x \leq R \text{ et } x \geq 0$$

- Intuition : le multiplicateur de Lagrange représente la **variation marginale** de la valeur atteinte par la fonction objectif  $U$  suite à un desserrement marginal de la contrainte auquel il est associé
- Il est parfois appelé **prix implicite de la contrainte**

# 1. Résolution analytique du problème de maximisation de l'utilité sous contrainte

■ **Def** : Les conditions de Kuhn et Tucker associées au Lagrangien  $L(x, \lambda, \mu)$  défini précédemment sont les suivantes :

1.  $\partial L(x, \lambda, \mu) / \partial x = 0$

2.  $\partial L(x, \lambda, \mu) / \partial \lambda \geq 0$

et  $\partial L(x, \lambda, \mu) / \partial \mu \geq 0$

3.  $\lambda \geq 0$

et  $\mu \geq 0$

4.  $\lambda(p \cdot x - R) = 0$

et  $\mu \cdot x = 0$

# 1. Résolution analytique du problème de maximisation de l'utilité sous contrainte

■ On peut réécrire les conditions de Kuhn et Tucker ainsi :

1.  $\partial L(x, \lambda, \mu) / \partial x = 0$

$\Leftrightarrow \partial U(\mathbf{x}) / \partial \mathbf{x} - \lambda \mathbf{p} + \mu = \mathbf{0}$

2.  $\partial L(x, \lambda, \mu) / \partial \lambda \geq 0$

$\Leftrightarrow \mathbf{p} \cdot \mathbf{x} \leq \mathbf{R}$  (contrainte n°1 =  
contrainte budgétaire)

et  $\partial L(x, \lambda, \mu) / \partial \mu \geq 0$

$\Leftrightarrow \mathbf{x} \geq \mathbf{0}$  (contraintes n°2 =  
contraintes de non-négativité)

3.  $\lambda \geq 0$

et  $\mu \geq 0$

4.  $\lambda(\mathbf{p} \cdot \mathbf{x} - \mathbf{R}) = 0$

et  $\mu \cdot \mathbf{x} = 0$

# 1. Résolution analytique du problème de maximisation de l'utilité sous contrainte

- 1<sup>er</sup> cas possible :

- 1) Solutions intérieures : cas où  $x > 0$  ; alors la condition [4] implique :  $\mu = 0$

- Rappel : lorsque  $x$  est de dimension  $k$ , ie que  $x = (x_1, x_2, \dots, x_k)$ ,  
 $x > 0 \Leftrightarrow$  pour tout  $j = 1, \dots, k$ ,  $x_j > 0$

- La condition [1] peut se réécrire :

$$\partial U(x) / \partial x = \lambda \cdot p$$

→ Comme  $x$  et  $p$  sont des vecteurs de dimension  $(k, 1)$  et  $\lambda$  est un scalaire, la condition [1] se réécrit comme :

$$\text{pour tout } j = 1, \dots, k, \quad \partial U(x) / \partial x_j = \lambda p_j$$



# 1. Résolution analytique du problème de maximisation de l'utilité sous contrainte

- **Solutions intérieures** : ex. avec cas d'un ensemble d'objets avec deux biens seulement,  $x_i$  et  $x_j$ .

- La condition [1] s'écrit :

$$\partial U(x)/\partial x_i = \lambda p_i$$

$$\partial U(x)/\partial x_j = \lambda p_j$$

Donc :

$$[ \partial U(x)/\partial x_i ] / p_i = \lambda = [ \partial U(x)/\partial x_j ] / p_j$$

D'où :

$$TMS_{ij} = [ \partial U(x)/\partial x_i ] / [ \partial U(x)/\partial x_j ] = p_i/p_j$$

- A l'optimum, le TMS entre les deux biens doit être égal au rapport de leurs prix
  - *Rings a bell?*

# 1. Résolution analytique du problème de maximisation de l'utilité sous contrainte

## ■ 2ème cas possible :

- **2) Solutions en coins** : cas où pour un certain  $j$ ,  $x_j = 0$  ;
  - si on suppose que pour tout  $i \neq j$ ,  $x_i > 0$ , alors la condition [6] implique que tout  $i \neq j$ ,  $\mu_i = 0$
  - en revanche on ne peut pas neutraliser  $\mu_j$
  - Rappel :  $\mu$  est un vecteur de dimension  $(1, k)$
- La condition [1] s'écrit alors :

$$\partial U(\mathbf{x}) / \partial x_j = \lambda p_j - \mu_j$$

$$\text{et pour tout } i \neq j, \partial U(\mathbf{x}) / \partial x_i = \lambda p_i$$

→ Comme  $x$  et  $p$  sont des vecteurs de dimension  $(k, 1)$  et  $\lambda$  est scalaire, la condition [1] implique que :

$$\text{pour tout } i = 1, \dots, k, \text{ avec } i \neq j, \quad \partial U(\mathbf{x}) / \partial x_i = \lambda p_i$$

$$\text{et} \quad \partial U(\mathbf{x}) / \partial x_j \leq \lambda p_j \quad (\text{car } \mu_j \geq 0)$$

# 1. Résolution analytique du problème de maximisation de l'utilité sous contrainte

- **Solutions en coins** : ex. avec cas d'un espace d'objets avec deux biens seulement,  $x_1$  et  $x_2$ , avec  $x_1 = 0$ .

- La condition [1] s'écrit :

$$\begin{aligned}\partial U(x)/\partial x_2 &= \lambda p_2 \\ \partial U(x)/\partial x_1 &= \lambda p_1 - \mu_1\end{aligned}$$

- Le TMS entre les 2 biens est alors telle que: **TMS<sub>12</sub> ( $x_1^*$ ,  $x_2^*$ ) <  $p_1/p_2$** 
  - Dans le cas où on a  $\mu_1 > 0$  (« vraie » solution en coin, et pas tangence de la courbe d'utilité à la droite de budget sur un des axes)

- Ou encore :

$$[ \partial U(x^*)/\partial x_1 ] / p_1 < [ \partial U(x^*)/\partial x_2 ] / p_2$$

- Interprétation : étant donnés les prix des biens, l'utilité marginale par euro dépensé pour le bien 1 est plus faible que l'utilité marginale par euro dépensé pour le bien 2, de sorte que le consommateur serait prêt à échanger davantage du bien 1 pour avoir davantage de bien 2... Mais il ne peut plus !

# 1. Résolution analytique du problème de maximisation de l'utilité sous contrainte

## Signification du multiplicateur de Lagrange (solution intérieure)

- Pour un consommateur, le multiplicateur représente l'augmentation marginale de l'utilité induite par le relâchement de la contrainte budgétaire (par ex., une augmentation marginale du revenu)
- On peut le voir en définissant **V** la **fonction d'utilité indirecte**, qui pour tout vecteur de prix  $p$  et niveau de revenu  $R$  donne le niveau d'utilité donné par le panier optimal (compte tenu de  $p$  et de  $R$ ) :

$$v(p,R) = U(x^*) = U(x(p,R))$$

- Alors, en utilisant les CPO du problème de maximisation de l'utilité et la loi de Walras, on peut montrer que :

$$\partial v(p,R)/\partial R = \lambda$$

- NB : dès lors que la loi de Walras n'est pas respectée (donc que  $U(\cdot)$  n'est pas monotone), le desserrement de la contrainte budgétaire n'apporte aucun supplément d'utilité (puisque la contrainte n'était pas réellement contraignante, ou « binding »). Comme l'indiquent les conditions de Kuhn et Tucker, on est bien dans le cas où  $\lambda = 0$

# 1. Résolution analytique du problème de maximisation de l'utilité sous contrainte

## ■ Généralisation (1)

### ■ Cas d'une optimisation sous une contrainte d'égalité :

$$\max U(x_1, \dots, x_k) \quad \text{s.c.} \quad g(x_1, \dots, x_k) = c$$

- La contrainte peut être une contrainte budgétaire, une contrainte de temps, etc.
- Le Lagrangien s'écrit  $L(x, \lambda) = U(x) - \lambda(g(x) - c)$

Conditions de premier ordre (CPO) :

1. Pour tout  $j = 1, \dots, k$  :  $\partial L(x, \lambda) / \partial x_j = 0 \Leftrightarrow \partial U(x) / \partial x_j = \lambda \partial g(x) / \partial x_j$
2.  $\partial L(x, \lambda) / \partial \lambda = 0 \Leftrightarrow g(x) = c$  (on retrouve la contrainte)

Exemple : Soit  $h$  le nombre d'heures travaillées par jour,  $l$  le nombre d'heures de loisirs,  $d$  le nombre d'heures de sommeil. On suppose une fonction d'utilité qui dépend de  $h$ ,  $l$  et  $d$ :  $U = f(h, l, d)$ . Alors le pb de maximisation peut s'écrire:  $\text{Max } U(h, l, d) \text{ s.c. } h + l + d = 24$

# 1. Résolution analytique du problème de maximisation de l'utilité sous contrainte

## ■ Généralisation (2)

- Cas d'une optimisation sous  $m$  contraintes d'égalité :

$$\max U(x_1, \dots, x_k) \text{ s.c. } g_i(x_1, \dots, x_k) = c_i \text{ pour } i = 1, \dots, m$$

- Le Lagrangien s'écrit  $L(\mathbf{x}, \boldsymbol{\lambda}) = U(\mathbf{x}) - \sum_{i=1, \dots, m} \lambda_i (g_i(\mathbf{x}) - c_i)$
- $\lambda_i$  est appelé le multiplicateur de Lagrange associé à la contrainte  $i$

Conditions de premier ordre (CPO) :

1. Pour tout  $j = 1, \dots, k$  :  $\partial L(\mathbf{x}, \boldsymbol{\lambda}) / \partial x_j = 0 \Leftrightarrow \partial U(\mathbf{x}) / \partial x_j = \sum_{i=1, \dots, m} \lambda_i \partial g_i(\mathbf{x}) / \partial x_j$
2. Pour tout  $i = 1, \dots, m$  :  $\partial L(\mathbf{x}, \boldsymbol{\lambda}) / \partial \lambda_i = 0 \Leftrightarrow g_i(\mathbf{x}) = c_i$  (on retrouve les  $m$  contraintes)

Exemple : Considérons le cas d'une vieille dame riche sans descendance qui doit décider de la transmission de sa fortune, notée  $F$ . Son utilité dépendra des sommes  $w, x, y$  et  $z$  versées à quatre fondations. Elle a juré à son défunt mari de léguer un tiers de leurs biens aux deux premières fondations. Comment s'écrit le problème de maximisation de Madame ?

# 1. Résolution analytique du problème de maximisation de l'utilité sous contrainte

## ■ Généralisation (3)

- Cas d'une optimisation sous  $m$  contraintes d'inégalité :

$$\max U(x_1, \dots, x_k) \text{ s.c. } g_i(x_1, \dots, x_k) \leq c_i \text{ pour } i = 1, \dots, m$$

- Comme précédemment, le Lagrangien s'écrit :

$$L(x, \lambda) = U(x) - \sum_{i=1, \dots, m} \lambda_i (g_i(x) - c_i)$$

Conditions de premier ordre (CPO) :

1. Pour tout  $j = 1, \dots, k$  :  $\partial L(x, \lambda) / \partial x_j = 0 \Leftrightarrow \partial U(x) / \partial x_j = \sum_{i=1, \dots, m} \lambda_i \partial g_i(x) / \partial x_j$
2. Pour tout  $i = 1, \dots, m$  :  $\partial L(x, \lambda) / \partial \lambda_i \geq 0 \Leftrightarrow g_i(x) \leq c_i$  (on retrouve les  $m$  contraintes)

Exemple : Soit un individu qui arbitre entre sa consommation  $c$  et son temps de loisir  $L$  (moins il passe de temps à travailler moins il a d'argent pour consommer). Chaque heure de travail est rémunérée à un salaire horaire net de 9 euros, et l'individu doit effectuer au minimum 7 h/jour. Sachant que la durée d'une journée est de 24h et qu'il a une fonction d'utilité  $U=U(c,L)$ , comment s'écrit et se résout le pb d'optimisation de l'individu (sachant qu'il travaille) ?

# 1. Résolution analytique du problème de maximisation de l'utilité sous contrainte

## ■ Généralisation (4)

- Vous pouvez imaginer toutes les combinaisons possibles :  $m$  contraintes de non-négativité,  $n$  contraintes d'égalité,  $k$  contraintes d'inégalité, etc.
- Vous devez être capable de **résoudre les différents types de problèmes d'optimisation**
- Et au préalable, vous devez savoir **poser le problème** (!)
- Pour vous aider :
  - Quelques slides de synthèse sur l'*Optimisation statique*
  - *Vademecum* sur l'optimisation sous contraintes écrit par Julien Grenet
  - Le cours de *Mathématiques pour économistes*



# 1. Résolution analytique du problème de maximisation de l'utilité sous contrainte

## ■ Exemple: une fonction d'utilité Cobb-Douglas

En posant les conditions de K-T, déterminer la demande marshallienne associée aux préférences représentées par la fonction d'utilité suivante:

$$U(x_1, x_2) = x_1^\alpha x_2^\beta$$

Sachant que:

- Le consommateur ne peut consommer qu'une quantité positive ou nulle des deux biens
  - Le revenu du consommateur est égal à 20
  - Le prix du bien 1 est égal à 2 euros, et le prix du bien 2 à 3 euros
- On suppose également que  $\alpha \neq 0$ ,  $\beta \neq 0$ .

La loi de Walras est-elle vérifiée ? La demande marshallienne est-elle homogène de degré 0 ?

## 2. Minimisation de la dépense et dualité

- Le problème de minimisation de la dépense (PMD)

- C'est le problème symétrique de celui de la maximisation de l'utilité (PMU)
- On parle de dualité du PMD et du PMU
- **Def** : Etant donné une fonction  $U$ , un ensemble de consommation  $X$ , un vecteur de prix  $p > 0$  et un niveau d'utilité  $\bar{U} > U(0)$ , le problème de minimisation de la dépense sous contrainte d'utilité s'écrit :

$$\begin{array}{l} \text{Min}_x p \cdot x \\ \text{s.c.} \quad U(x) \geq \bar{U} \quad \text{et} \quad x \geq 0 \end{array}$$

## 2. Minimisation de la dépense et dualité

- **Def** : le Lagrangien associée au PMD est la fonction, notée  $L$ , définie comme suit :

$$L(x, \lambda, \mu) = -px + \lambda(U(x) - \bar{U}) + \mu \cdot x$$

Où  $\lambda$  et  $\mu$  sont appelés les multiplicateurs de Lagrange associés respectivement aux contraintes :

$$U(x) \geq \bar{U} \text{ et } x \geq 0$$

- Les conditions de Kuhn et Tucker se posent de la même manière que pour le PMU
  - Rappel : minimiser une fonction  $f$  revient à maximiser la fonction  $(-f)$

## 2. Minimisation de la dépense et dualité

- **Def** : On note  $h(p, \bar{U})$  la solution d'un tel programme, où  $h(p, \bar{U})$  est la **fonction de demande hicksienne**

$$h(p, \bar{U}) = \arg_{p > 0, x \geq 0, x \in \{x : U(x) \geq \bar{U}\}} [\min p \cdot x]$$

- **Propriétés** : soit  $U$  une fonction d'utilité continue, représentant des préférences monotones. Alors pour tout  $p > 0$ ,  $\bar{U} > U(0)$ , la fonction de demande hicksienne  $h(p, \bar{U})$  a les propriétés suivantes:
  - $h(p, \bar{U}) > 0$
  - **Homogénéité de degré 0** en  $p$
  - Pour tout  $x \in h(p, \bar{U})$ ,  $U(x) = \bar{U}$  (pas d'« excès » d'utilité)
  - Si les préférences sont **strictement convexes** alors  $h(p, \bar{U})$  est constitué d'un **unique** élément pour  $p$  et  $\bar{U}$  donnés

## 2. Minimisation de la dépense et dualité

- **Def :** La fonction de dépense, notée  $e(\mathbf{p}, \bar{U})$  est la grandeur  $\mathbf{p} \cdot \mathbf{x}^*$ , où  $\mathbf{x}^*$  est une solution du programme de minimisation de la dépense (PMD)
  - Equivalent dans le PMU : la fonction d'utilité indirecte  $v(\mathbf{p}, R)$
- Si les préférences sont monotones et continues, la fonction de dépense est :
  - **Homogène de degré 1** en  $\mathbf{p}$
  - **Strictement croissante** en  $\bar{U}$
  - **Non-décroissante** en  $\mathbf{p}_j$  pour tout  $j$
  - **Concave** en  $\mathbf{p}$
  - **Continue** en  $\mathbf{p}$  et en  $\bar{U}$

## 2. Minimisation de la dépense et dualité

### ■ La dualité

- On peut montrer que, si  $U$  représente des préférences monotones et continues, on a les **propriétés** suivantes :
  - Si  $x^*$  est solution au PMU (avec  $R > 0$ ), alors  $x^*$  est solution au PMD lorsque le niveau d'utilité à atteindre,  $\bar{U}$ , est  $U(x^*)$ 
    - De plus, le niveau de dépenses (minimum) atteint par le PMD est exactement égal à  $R$  :  $e(x^*) = R$
  - Si  $x^*$  est solution au PMD (avec  $\bar{U} > U(0)$ ), alors  $x^*$  est solution au PMU lorsque le revenu  $R$  est égal à  $p \cdot x^*$ 
    - De plus, le niveau d'utilité (maximum) atteint découlant du PMU est exactement égal à  $\bar{U}$  :  $v(x^*) = \bar{U}$

*Démonstration par l'absurde*

## 2. Minimisation de la dépense et dualité

- **La dualité** implique plusieurs propriétés :

Si les préférences sont continues et monotones, alors :

- Pour les fonctions de **demande hicksienne et marshallienne** :
  - $h(p, \bar{U}) = x(p, \mathbf{e}(p, \bar{U}))$  (→ fonction de demande compensée)
  - $x(p, \mathbf{R}) = h(p, \mathbf{v}(p, \mathbf{R}))$
- Pour les fonctions de **dépense et d'utilité indirecte** :
  - $e(p, \mathbf{v}(p, \mathbf{R})) = \mathbf{R}$
  - $v(p, \mathbf{e}(p, \bar{U})) = \bar{U}$

## 2. Minimisation de la dépense et dualité

### ■ Relations entre demandes hicksienne et marshallienne

- **Propriétés** : Soit un niveau de revenu  $R > 0$  et  $\bar{U} > U(0)$ 
  - Les fonctions de demande hicksienne et de demande marshallienne ne se croisent qu'en un seul point, le point  $x$  tq  $x(p,R) = h(p,\bar{U})$  avec  $R = e(p, \bar{U})$
  - Lorsqu'on représente les fonctions de demande hicksienne et marshallienne dans le plan  $(p,x)$ , la fonction de demande hicksienne est plus « pentue » que la fonction de demande marshallienne lorsque  $x$  est un bien normal
  - C'est l'inverse lorsque  $x$  est un bien inférieur
  - **Loi de la demande compensée** : On suppose que  $h(p, \bar{U})$  est unique pour tout  $p > 0$ . Alors la fonction de demande hicksienne vérifie :  
Pour tout  $p', p'' > 0$ ,  $(p'' - p') \cdot [h(p'', \bar{U}) - h(p', \bar{U})] \leq 0$



# 3. Propriétés et théorèmes importants

- **Identité de Roy**

Pour tout  $j=1, \dots, k$ , 
$$x_j(p, R) = - [\partial v(p, R) / \partial p_j] / [\partial v(p, R) / \partial R]$$

- **Lemme de Shepard**

Pour tout  $j=1, \dots, k$ , 
$$\partial e(p, u_0) / \partial p_j = h_j(p, u_0)$$

- **Equation de Slutsky**

$$\partial x_i(p, R) / \partial p_j = [\partial h_i(p, u_0) / \partial p_j] - x_j(p, R) [\partial x_i(p, R) / \partial R]$$

- **Effet de substitution** : toujours négatif

- **Effet-revenu** : bien normal ou inférieur ?

→ Bien normal :  $\partial x_i(p, R) / \partial R > 0$ , donc l'effet-revenu total ( $- x_j(p, R) [\partial x_i(p, R) / \partial R]$ ) joue négativement (correspond à la perte de pouvoir d'achat lorsque le prix du bien  $j$  augmente, qui est d'autant plus grande que la quantité de bien  $j$  consommée est forte)

# Références

- Pindyck, R. S., & Daniel L.. Rubinfeld. (2012). *Microéconomie*. Pearson, Pearson Education.
- Varian, H. R. (2006). *Introduction à la microéconomie*. Editions de boeck.
- Bergstrom, T. C., & Varian, H. R. (2007). *Exercices de microéconomie*. Volume 1. Editions de boeck.
- Bergstrom, T. C., & Varian, H. R. (2007). *Exercices de microéconomie*. Volume 2. Editions de boeck.
- Picard, P. (1990). *Éléments de microéconomie: théorie et applications*. Montchrestien.
- Jullien, B., & Picard, P. (2011). *Éléments de microéconomie: Exercices et corrigés*.