

Programación dinámica

Marcelo Gallardo

Diciembre 2022

Pontificia Universidad Católica del Perú

marcelo.gallardo@pucp.edu.pe

1. Introducción

Fue el matemático Richard Bellman quien inventó la programación dinámica en 1953. Esta última se utiliza para optimizar problemas complejos que pueden ser discretizados y secuencializados.

Las variables de interés en los problemas y resultados que serán abordados a continuación son esencialmente las siguientes:

1. La **variable de estado** $x(k) \in \mathbb{R}^n$, $k = 1, \dots, N - 1$.
2. La **variable de control** $u(k) \in \mathbb{R}^m$, $k = 1, \dots, N$.

La variable de control, tal y como su nombre lo indica, es una variable que puede ser controlada, modificada, afectada directamente. Por ejemplo, en el contexto de la economía, la inversión o el consumo. Por otro lado, la variable de estado, tal y como su nombre lo sugiere, es una variable que evoluciona, va cambiando de estado en estado. Este cambio, se rige por una dinámica (ecuación en diferencias)

$$x(k+1) = f(x(k), u(k), k), \quad k = 0, 1, \dots, N - 1. \quad (1)$$

La función $f(\cdot)$, es una función arbitraria (no se le exige diferenciabilidad o continuidad), cuyo dominio D yace en $\mathbb{R}^n \times \mathbb{R}^m \times \{0, \dots, N - 1\}$. En ese sentido, $f : D \rightarrow \mathbb{R}^n$. La ecuación (1) viene acompañada de una condición inicial $x_0 = x(0) \in \mathbb{R}^n$.

Por otro lado, la variable de control u puede estar sujeta a ciertas restricciones, que puede incluso depender del periodo k . Matemáticamente,

$$u(k) \in \Omega(k) \subset \mathbb{R}^m.$$

Ejemplo 1. El consumo $c(k)$ de una persona es positivo pero acotado superiormente por su riqueza $x(k)$. Así,

$$c(k) \in \Omega(k) = [0, x(k)] \subset \mathbb{R}.$$

Luego, en el contexto descrito previamente, definimos lo que se conoce como *funcional objetivo* J , el cual no es nada menos que la suma

$$J = \sum_{k=0}^{N-1} F(x(k), u(k), k) + S(x(N))$$

con $F : D \rightarrow \mathbb{R}$ y $S : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$.

Observación. La función S se conoce como *función de ponderación del estado final*.

Definición 2. Un control admisible es un control tal que $u(k) \in \Omega(k)$, $\forall 0 \leq k \leq N - 1$.

Definición 3. Un control óptimo un control admisible que maximiza J .

El problema de optimización que busca resolverse es entonces

$$\mathcal{P}_D : \begin{cases} \max_{\{u(k)\}_{k=0}^{N-1}} & J = \sum_{k=0}^{N-1} F(x(k), u(k), k) + S(x(N)) \\ \text{s.a. :} & x(k+1) = f(x(k), u(k), k) \\ & x(0) = x_0 \\ & u(k) \in \Omega(k), \quad k = 0, 1, \dots, N - 1. \end{cases}$$

Definición 4. La secuencia $\pi = \{u^*(0), u^*(1), \dots, u^*(N - 1)\}$ se conoce como *política óptima*.

2. Fundamentos

A continuación, se exhibe una serie de resultados que serán de suma importancia a la hora de resolver el problema \mathcal{P}_D .

Proposición 1. Para cualesquiera $j, r \in \{0, 1, \dots, N - 1\}$ con $j < r$, se verifica que $x(r)$ depende únicamente de $x(j)$, los periodos $k = j, \dots, r - 1$ y de los controles

$$\{u(j), u(j + 1), \dots, u(r - 1)\}.$$

Esto es, $x(r) = \Psi(x(j), \{u(k)\}_{k=j, \dots, r}, \{k\}_{k=j, \dots, r-1})$.

Demostración. Tenemos que

$$x(j + 1) = f(x(j), u(j), j).$$

Luego,

$$x(j+2) = f(x(j+1), u(j+1), j+1) = f(f(x(j), u(j), j), u(j+1), j+1),$$

y así hasta obtener

$$\begin{aligned} x(r) &= f(x(r-1), u(r-1), r-1) \\ &= f(f(x(r-2), u(r-2), r-2), u(r-1), r-1) \\ &= \vdots \\ &= \Psi(x(j), u(j), u(j+1), \dots, u(r-1), j, j+1, \dots, r-1). \end{aligned}$$

□

Observación. Dado x_0 , los controles $\{u(0), u(1), \dots, u(N-1)\}$ determinan completamente los estados. En ese sentido,

$$J \triangleq J_0(x_0, \{u(0), u(1), \dots, u(N-1)\}, k), \quad k = 0, \dots, N-1.$$

Lema 5. Sean D y D' dos conjuntos arbitrarios. Sean g y h funciones cuyos dominios de definición son D y $D \times D'$ respectivamente. Entonces,

$$\max_{(y,z) \in D \times D'} \{g(y) + h(y, z)\} = \max_{y \in D} \left\{ g(y) + \max_{z \in D'} \{h(y, z)\} \right\}.$$

Siempre y cuando la solución exista.

Demostración. Primero,

$$\max_{(y,z) \in D \times D'} \{g(y) + h(y, z)\} \geq g(y) + h(y, z), \quad \forall (y, z) \in D \times D'.$$

En particular,

$$\max_{(y,z) \in D \times D'} \{g(y) + h(y, z)\} \geq g(y) + \max_{z \in D'} \{h(y, z)\}, \quad \forall y \in D.$$

Así

$$\max_{(y,z) \in D \times D'} \{g(y) + h(y, z)\} \geq \max_{y \in D} \left\{ g(y) + \max_{z \in D'} \{h(y, z)\} \right\}.$$

Queda entonces por demostrar la otra desigualdad. Primero, $\forall y \in D$

$$h(y, z) \leq \max_{z \in D'} \{h(y, z)\}.$$

Luego,

$$g(y) + h(y, z) \leq g(y) + \max_{z \in D'} \{h(y, z)\} \leq \max_{y \in D} \left\{ g(y) + \max_{z \in D'} \{h(y, z)\} \right\}.$$

Así

$$\max_{(y, z) \in D \times D'} \{g(y) + h(y, z)\} \leq \max_{y \in D} \left\{ g(y) + \max_{z \in D'} \{h(y, z)\} \right\}.$$

□

3. Algoritmo de programación dinámica

Enseguida, exhibiremos la primera estrategia cuyo fin es resolver el problema de optimización \mathcal{P}_D .

Teorema 6. *Sea $J^*(x_0)$ el valor óptimo del funcional objetivo del problema \mathcal{P}_D . Entonces,*

$$J^*(x_0) = J_0^*\{x_0\}$$

en donde la función J_0^* viene dada por el último paso del siguiente algoritmo:

$$\begin{aligned} J_N^*\{x(N)\} &= S[x(N)] \\ J_k^*\{x(k)\} &= \max_{u(k) \in \Omega(k)} \{F(x(k), u(k), k) + J_{k+1}^*\{f(x(k), u(k), k)\}\}. \end{aligned}$$

Estas ecuaciones se conocen como las ecuaciones de Bellman. Más aún, si $u^*(k)$ maximiza la expresión $F(x(k), u(k), k) + J_{k+1}^*\{f(x(k), u(k), k)\}$, entonces $u^*(k)$ es el control óptimo del problema.

Demostración. Por definición,

$$J^*(x_0) = \max_{u(0) \in \Omega(0), \dots, u(N-1) \in \Omega(N-1)} \left\{ \sum_{k=0}^{N-1} F(x(k), u(k), k) + S(x(N)) \right\}.$$

Debido a la propiedad de causalidad (1) y el Lema (5), la suma puede descomponerse de la manera siguiente

$$J^*(x_0) = \max_{u(0) \in \Omega(0)} \left\{ F(x(0), u(0), 0) + \max_{\{u(k) \in \Omega(k)\}_{k=1}^{N-1}} \left\{ \sum_{k=1}^{N-1} F(x(k), u(k), k) + S(x(N)) \right\} \right\}. \quad (2)$$

En efecto, $u(0)$ juega el papel de y , $\Omega(0)$ el de D , $z = \{u(k)\}_{1 \leq k \leq N-1}$ y $D' = \{\Omega(k)\}_{1 \leq k \leq N-1}$. Volviendo a aplicar, sucesivamente, la Proposición (1) y el Lema (5) al término $\max_{\{u(k) \in \Omega(k)\}_{k=1}^{N-1}} \left\{ \sum_{k=1}^{N-1} F(x(k), u(k), k) + S(x(N)) \right\}$ de

la Ecuación (2)

$$J^*(x_0) = \max_{u(0) \in \Omega(0)} \{F(x(0), u(0), 0) + \max_{u(1) \in \Omega(1)} \{F(x(1), u(1), 1) + \dots \\ + \max_{u(N-1) \in \Omega(N-1)} \{F(x(N-1), u(N-1), N-1) + S(x(N))\}\dots\}.$$

Por otro lado, recordemos que la maximización está sujeta a

$$x(k+1) = f(x(k), u(k), k), \quad x(0) = x_0.$$

Si aplicamos el algoritmo,

$$\begin{aligned} J_N^*\{x(N)\} &= S(x(N)) \\ J_{N-1}^*\{x(N-1)\} &= \max_{u(N-1) \in \Omega(N-1)} \{F(x(N-1), u(N-1), N-1) + S(x(N))\} \\ &= \max_{u(N-1) \in \Omega(N-1)} \{F(x(N-1), u(N-1), N-1) + S(f(x(N-1), u(N-1), N-1))\} \\ J_{N-2}^*\{x(N-2)\} &= \max_{u(N-2) \in \Omega(N-2)} \{F(x(N-2), u(N-2), N-2) + J_{N-1}^*\{x(N-1)\}\} \\ &= \max_{u(N-2) \in \Omega(N-2)} \{F(x(N-2), u(N-2), N-2) \\ &\quad + \underbrace{\max_{u(N-1) \in \Omega(N-1)} \{F(x(N-1), u(N-1), N-1) + S(f(x(N-1), u(N-1), N-1))\}}_{=J_{N-1}^*\{x(N-1)\}}\} \\ &\quad \vdots \\ J_0^*\{x(0)\} &= \max_{u(0) \in \Omega(0)} \{F(x(0), u(0), 0) + J_1^*\{ \underbrace{x(1)}_{=f(x(0), u(0), 0)} \}\} \\ &= \max_{u(0) \in \Omega(0)} \{F(x(0), u(0), 0) + \max_{u(1) \in \Omega(1)} \{F(x(1), u(1), 1) + \dots \\ &\quad + \max_{u(N-1) \in \Omega(N-1)} \{F(x(N-1), u(N-1), N-1) + S(x(N))\}\}\} \\ &= J^*(x_0). \end{aligned}$$

□

Observación. Se cumple que J_k^* es función de $x(k)$ dado que, por definición,

$$\begin{aligned} J_k^* &= \max_{u(k) \in \Omega(k)} \{F(x(k), u(k), k) + J_{k+1}^*\{x(k+1)\}\} \\ &= \max_{u(k) \in \Omega(k)} \{F(x(k), u(k), k) + J_{k+1}^*\{f(x(k), u(k), k)\}\}. \end{aligned}$$

Observación. Si el problema fuese de minimización, simplemente los términos máx pasan a ser mín.

Teorema 7. Teorema de optimalidad de Bellman. Supongamos que $u^* = (u^*(0), \dots, u^*(N-1))^T$ es el control óptimo del problema, y $x^* = (x^*(0), \dots, x^*(N))^T$ la correspondiente trayectoria de estado óptima. Consideremos el sub-problema

$$\mathcal{P}_D^j : \begin{cases} \max_{\{u(k)\}_{k=j}^{N-1}} & \sum_{k=j}^{N-1} F(x(k), u(k), k) + S(x(N)) \\ \text{s.a. :} & x(k+1) = f(x(k), u(k), k) \\ & x(j) = x^*(j) \\ & u(k) \in \Omega(k), \quad k = j, \dots, N-1. \end{cases}$$

Entonces, el control óptimo del problema \mathcal{P}_D^j es $u^* = (u^*(j), \dots, u^*(N-1))^T$.

Observación. Esto se debe a que el algoritmo se aplica de $k = N$ a $k = 0$.

4. Método vía sistema de ecuaciones en diferencias

Corolario 8. A partir de la ecuación

$$J_k^* \{x(k)\} = \max_{u(k) \in \Omega(k)} \{F(x(k), u(k), k) + J_{k+1}^* (f(x(k), u(k), k))\}$$

en caso f sea diferenciable respecto a sus argumentos, para todo $k = 0, \dots, N-1$, en caso **la solución sea interior**

$$\begin{aligned} \frac{\partial F}{\partial u(k)} + J_{k+1}' \frac{\partial f}{\partial u(k)} &= 0 \\ \frac{\partial F(x, u^*, k)}{\partial x(k)} + J_{k+1}' \frac{\partial f(x, u^*, k)}{\partial x(k)} &= J_k' \end{aligned}$$

Observación. La notación J_k' equivale a $\frac{dJ_k}{dx(k)}$.

Ejemplo 9. Consideremos el siguiente problema \mathcal{P}_D

$$\begin{aligned} \max & \sum_{k=0}^{N-1} \underbrace{\sqrt{c(k)}}_{=F(x(k), c(k), k)} \\ \text{s.a.} & x(k+1) = \underbrace{(1+r)x(k) - c(k)}_{=f(x(k), c(k), k)} \\ & x(0) = x_0 > 0. \end{aligned}$$

Luego, a partir del Corolario (8)

$$\begin{aligned}\frac{1}{2\sqrt{c(k)}} + J'_{k+1}(-1) &= 0 \\ J'_{k+1}(1+r) &= J'_k.\end{aligned}$$

Así

$$\begin{aligned}\frac{1}{2\sqrt{c(k)}} &= \frac{J'_k}{1+r} \\ J'_{k+1}(1+r) &= J'_k.\end{aligned}$$

Como esto es válido para todo $k = 0, \dots, N-1$

$$\begin{aligned}\frac{1}{2\sqrt{c(k+1)}} &= \frac{J'_{k+1}}{1+r} \\ J'_{k+1}(1+r) &= J'_k.\end{aligned}$$

Por ende,

$$\begin{aligned}\frac{(1+r)}{2\sqrt{c(k+1)}} &= J'_{k+1} \\ &= \frac{1}{2\sqrt{c(k)}}.\end{aligned}$$

Por ende,

$$c(k+1) = (1+r)^2 c(k).$$

Usando la ecuación de estado, se obtiene el sistema de ecuaciones en diferencias

$$\begin{aligned}x(k+1) &= (1+r)x(k) - c(k) \\ c(k+1) &= (1+r)^2 c(k).\end{aligned}$$

En formato matricial

$$\begin{pmatrix} x(k+1) \\ c(k+1) \end{pmatrix} = \underbrace{\begin{pmatrix} 1+r & -1 \\ 0 & (1+r)^2 \end{pmatrix}}_{=A} \begin{pmatrix} x(k) \\ c(k) \end{pmatrix}.$$

Los valores propios de A son $(1+r)$ y $(1+r)^2$. Por otro lado, los vectores propios son

$$v_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad v_2 = \begin{pmatrix} 1 \\ (1+r)(-r) \end{pmatrix}.$$

Así,

$$\begin{pmatrix} x(k) \\ c(k) \end{pmatrix} = c_1(1+r)^k \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} + c_2(1+r)^{2k} \begin{pmatrix} 1 \\ (1+r)(-r) \end{pmatrix}.$$

Finalmente, para encontrar las constantes, usamos lo siguiente. Primero, $x(0) = x_0$. Así,

$$c_1 + c_2 = x_0.$$

Luego, dado que $S(x(N)) = 0$, en la etapa $k = N - 1$, por el algoritmo de programación dinámica:

$$J_{N-1}^*\{x(N-1)\} = \max_{u(N-1) \in [0, x(N-1)]} \{\sqrt{u(N-1)}\}.$$

Dado que $\sqrt{\cdot}$ es estrictamente creciente, $u(N-1) = x(N-1)$. Por ende,

$$c_1(1+r)^{N-1} + c_2(1+r)^{2N-2} = c_2(1+r)^{2N-2}(1+r)(-r).$$

Como $c_1 = x_0 - c_2$:

$$(x_0 - c_2)(1+r)^{N-1} + c_2(1+r)^{2N-2} = c_2(1+r)^{2N-2}(1+r)(-r).$$

La solución candidata al consumo es $c(k) = c_0(1+r)^{2k}$, donde

$$c_0 = \frac{x_0(1+r)(-r)}{[1 + (1+r)(-r)(1+r)^{N-1} - (1+r)^{N-1}]} > 0.$$

Observación. Eventualmente, la solución puede ser de esquina en todo paso, dando lugar a la solución $c(k) = x(k)$ y $x(k) = r^k x_0$.

Observación. Es posible corroborar que la solución a $\max_{c(k) \in \Omega(k)} \{F(x(k), c(k), k) + J_{k+1}^*(x(k+1))\}$ tiene solución interior. Esto pues,

$$\max_t \{\phi(t) = \sqrt{t} + \sqrt{a-t}\}, \quad a \geq t > 0$$

tiene solución en un punto crítico.

Observación. La interpretación económica de la solución $c(k) = c_0(1+r)^{2k}$ es la siguiente. Dado que las preferencias intertemporales son constantes (no hay factor de descuento) y la riqueza naturalmente por el interés (sin $c = 0$), el consumo va creciendo hasta que, en el periodo final (dado que $S = 0$, i.e., no importa cuanto dinero queda), se consume todo lo disponible en la etapa $k = N - 1$.

5. Factor de descuento

Sea $\beta \in (0, 1)$. Ahora, vamos a considerar el siguiente \mathcal{P}_D^β

$$\mathcal{P}_D^\beta : \begin{cases} \text{máx}_{\{u(k)\}_{k=0}^{N-1}} & J = \sum_{k=0}^{N-1} \beta^k F[x(k), u(k), k] + \beta^N S[x(N)] \\ \text{s.a.} & x(k+1) = f(x(k), u(k), k) \\ & x(0) = x_0 \\ & u(k) \in \Omega(k). \end{cases}$$

De acuerdo con el algoritmo de Bellman:

$$J_N^*\{x(N)\} = \beta^N S[x(N)] \quad (3)$$

y, para $k \in [0, N-1]$,

$$J_k^*\{x(k)\} = \text{máx}_{u(k) \in \Omega(k)} \{ \beta^k F[x(k), u(k), k] + J_{k+1}^*\{f(x(k), u(k), k)\} \}. \quad (4)$$

Proposición 2. Las ecuaciones (3) y (4), son equivalentes a formular el siguiente algoritmo

$$\begin{aligned} V_N^*\{x(N)\} &= S[x(N)] \\ V_k^*\{x(k)\} &= \text{máx}_{u(k) \in \Omega(k)} \{ F[x(k), u(k), k] + \beta \underbrace{V_{k+1}^*\{f(x(k), u(k), k)\}}_{=x(k+1)} \}. \end{aligned}$$

Observación. Esto implica por un lado que

$$V_N^*\{x(N)\} = \frac{1}{\beta^N} J_N^*\{x(N)\} = S[x(N)].$$

Demostración. Definamos

$$V_k^*\{x(k)\} = \frac{1}{\beta^k} J_k^*\{x(k)\}.$$

Luego,

$$\begin{aligned} V_k^*\{x(k)\} &= \frac{1}{\beta^k} \text{máx}_{u(k) \in \Omega(k)} \{ \beta^k F(x(k), u(k), k) + J_{k+1}^*\{x(k+1)\} \} \\ &= \text{máx}_{u(k) \in \Omega(k)} \left\{ F(x(k), u(k), k) + \frac{1}{\beta^k} J_{k+1}^*\{x(k+1)\} \right\} \\ &= \text{máx}_{u(k) \in \Omega(k)} \left\{ F(x(k), u(k), k) + \frac{\beta}{\beta^{k+1}} J_{k+1}^*\{x(k+1)\} \right\} \\ &= \text{máx}_{u(k) \in \Omega(k)} \{ F(x(k), u(k), k) + \beta V_{k+1}^*\{x(k+1)\} \}. \end{aligned}$$

□

¿Cuál es la diferencia entre $V_k^*\{x(k)\}$ y $J_k^*\{x(k)\}$?

1. $J_k^*\{x(k)\}$ da el valor óptimo descontado al *periodo 1*, del funcional truncado que contiene los periodos $k + 1$ a N , cuyo estado inicial es $x(k)$.
2. $V_k^*\{x(k)\}$ da el valor corriente del periodo $[k, k + 1]$ (como si fuese un problema de consumo intertemporal en dos etapas).

Lema 10. *Las ecuaciones en diferencias que se obtienen en caso se incorpore un factor de descuento y el \mathcal{P}_D sea un \mathcal{P}_D^β*

$$\begin{cases} \frac{\partial F}{\partial u(k)} + \beta V'_{k+1} \frac{\partial f}{\partial u(k)} = 0 \\ \frac{\partial F}{\partial x(k)} + \beta V'_{k+1} \frac{\partial f}{\partial x(k)} = V'_k \end{cases}$$

Se evalúa en el óptimo.

6. Horizonte de tiempo infinito

Nos situamos en una economía con tres bienes:

1. Un bien de producción final.
2. Capital.
3. Trabajo.

Asimismo, consideremos una familia con la siguiente estructura de preferencias intertemporales

$$\sum_{t=0}^{\infty} \beta^t u(c_t)$$

y una dotación $k_0 > 0$. Ahora, por otro lado, se tiene una tecnología f que permite producir el bien y a través del capital y el trabajo

$$y = f(k, \ell).$$

El producto y puede ser invertido o consumido, en cada periodo:

$$y_t = c_t + i_t.$$

El capital, tiene su propia dinámica

$$k_{t+1} = (1 - \delta)k_t + i_t. \quad (5)$$

La ecuación (5) nos dice que el capital en el periodo siguiente es igual a su valor futuro teniendo en cuenta el ratio de depreciación δ , más la inversión en reposición.

Notación. El precio del bien y en el tiempo t es denotado p_t . El precio del trabajo en términos de la producción en el tiempo t se denota w_t y el del capital r_t .

A continuación, algunos ejemplos de \mathcal{P}_∞ .

Ejemplo 11. El problema de la firma es

$$\mathcal{P}_\infty^F : \begin{cases} \pi & = \max_{\{y_t, k_t, \ell_t\}_{i=0}^{\infty}} \{ \sum_{t=0}^{\infty} [p_t y_t - w_t \ell_t - r_t k_t] \} \\ s.a. : & y_t = f(k_t, \ell_t). \end{cases} \quad (6)$$

Ejemplo 12. El problema de las familias es

$$\mathcal{P}_\infty^C : \begin{cases} V & = \max_{\{c_t, k_{t+1}, i_t\}_{t=0}^\infty} \{\sum_{t=0}^\infty \beta^t u(c_t)\} \\ \text{s.a. :} & k_{t+1} = (1 - \delta)k_t + i_t \\ & \sum_{t=0}^\infty p_t(c_t + i_t) \leq \sum_{t=0}^\infty p_t[w_t \ell_t + r_t k_t] + \pi \\ & k_0 \text{ dado.} \end{cases} \quad (7)$$

Observación. El problema de la firma en el caso estático se simplifica a

$$\max_{\{k, \ell\}} f(k, \ell) - rk - w\ell.$$

Las condiciones de primer orden proveen (soluciones interiores), siempre y cuando f posea derivadas parciales continuas (satisfacen las condiciones de Inada):

$$\begin{aligned} f_k(k, \ell) - r &= 0 \\ f_\ell(k, \ell) - w &= 0. \end{aligned}$$

Suponemos que f es homogénea de grado uno.

Proposición 3. Bajo los supuestos de f ,

$$f_k(k, \ell)k + f_\ell(k, \ell)\ell = f(k, \ell).$$

Demostración. Por la homogeneidad,

$$f(\lambda k, \lambda \ell) = \lambda f(k, \ell).$$

Luego, diferenciando respecto a λ

$$f_k(\lambda k, \lambda \ell)k + f_\ell(\lambda k, \lambda \ell)\ell = f(k, \ell).$$

Evaluando en $\lambda = 1$ se concluye lo solicitado. \square

Proposición 4. En el equilibrio, normalizando p_t , la firma realiza profits nulos.

Demostración.

$$\begin{aligned} \pi &= \sum_{t=0}^{\infty} [f(k_t, \ell_t) - r_t k_t - w_t \ell_t] \\ &= \sum_{t=0}^{\infty} [f_k(k_t, \ell_t)k_t + f_\ell(k_t, \ell_t)\ell_t - r_t k_t - w_t \ell_t] \\ &= 0. \end{aligned}$$

□

Proposición 5. *Las condiciones de primer orden (Lagrangiano \mathcal{L}) al problema de las familias proveen para todo t*

$$\begin{aligned}\beta^t u'(c_t) &= \lambda p_t \\ \frac{\beta^t u'(c_t)}{\beta^{t+1} u'(c_{t+1})} &= \frac{p_t}{p_{t+1}} \\ u'(c_t) &= \beta \frac{p_t}{p_{t+1}} u'(c_{t+1}) \\ \frac{p_t}{p_{t+1}} &= r_{t+1} + 1 - \delta.\end{aligned}$$

Así,

$$\begin{aligned}u'(c_t) &= \beta[r_{t+1} + 1 - \delta]u'(c_{t+1}) \\ &= \beta[f_k(k_{t+1}) + 1 - \delta]u'(c_{t+1}) \\ &= \beta[f'(k_{t+1}) + 1 - \delta]u'(c_{t+1}).\end{aligned}$$

Corolario 13. *El problema del planificador social.*

$$\begin{aligned}\max_{\{c_t, i_t, k_{t+1}\}_{t=0}^{\infty}} & \sum_{t=0}^{\infty} \beta^t u(c_t) \\ \text{s.a. : } & k_{t+1} = (1 - \delta)k_t + i_t \\ & c_t + i_t \leq f(k_t) \\ & k_0 \text{ dado.}\end{aligned}$$

Observación. *El problema del planificador social es un caso particular de*

$$\left\{ \begin{array}{l} \sup_{\{x_t\}} \sum_{t=0}^{\infty} \beta^t F(x_t, x_{t+1}) \\ x_{t+1} \in \Gamma(x_t) \\ x_0 \text{ dado.} \end{array} \right.$$

En efecto, haciendo

$$c_t = f(k_t) + (1 - \delta)k_t - k_{t+1}$$

el problema es

$$\left\{ \begin{array}{l} \sup_{\{k_t\}} \sum_{t=0}^{\infty} \beta^t u(c(t)) \\ k_{t+1} = f(k_t) + (1 - \delta)k_t - c_t \\ k_0 > 0. \end{array} \right.$$

Acá

$$\Gamma(x_t) = [0, f(k_t) + (1 - \delta)k_t], \quad x_t \rightarrow k_t.$$

Observación. Se está indexando con $t \in \mathbb{Z}_+$. $\Gamma : X \rightarrow 2^X$, $X \subset \mathbb{R}^n$ es una correspondencia.

Definición 14. El conjunto $\tilde{x} = \{x_t\}_{t=0}^\infty$ se conoce como plan y

$$\Pi(x_0) = \{\tilde{x} : x_{t+1} \in \Gamma(x_t), \forall t, x(0) = x_0\}$$

es el conjunto de planes asequibles. Finalmente,

$$u(\tilde{x}) = \lim_{T \rightarrow \infty} \sum_{t=0}^T \beta^t F(x_t, x_{t+1})$$

el valor del plan.

6.1. Supuestos y observaciones

1. Se escribe sup y no máx debido a que no se conoce si se alcanza el máximo o si existe.
2. La serie $\sum_{t=0}^\infty \beta^t F(x_t, x_{t+1})$ representa $\lim_{T \rightarrow \infty} \sum_{t=0}^T \beta^t F(x_t, x_{t+1})$.
3. x_t es la variable de estado y $x_t \in X$.
4. Γ es la correspondencia que mapea x_t en $\Gamma(x_t) \subset X$.

6.2. Enfoque variacional

Vamos a tomar $X \subset \mathbb{R}_+$ (o sea $n = 1$). Esto es coherente con el hecho que $k_t \geq 0$. Luego, F es creciente respecto a su primer argumento, y posee primeras derivadas parciales continuas. Finalmente, se supone F cóncava en sus argumentos.

Proposición 6. Ecuación de Euler. Si \tilde{x}^* es el plan óptimo y $x_{t+1}^* \in \text{int}(\Gamma(x_t^*))$ para todo t , entonces

$$F_y(x_t^*, x_{t+1}^*) + \beta F_x(x_{t+1}^*, x_{t+2}^*) = 0.$$

F_x es la derivada parcial respecto a la primera componente y F_y respecto a la segunda.

Demostración. Esto es consecuencia del hecho que, si \tilde{x}^* es una política óptima, entonces resuelve la ecuación funcional (ver enfoque recursivo)

$$V(x) = \max_{y \in \Gamma(x)} \{F(x, y) + \beta V(y)\}$$

en el sentido que $x = x_t^*$ y $y = x_{t+1}^*$. Si V es diferenciable (bajo los supuestos pre-establecidos lo es: ver última sección), por condiciones de primer orden (notando que $y = g(x)$)

$$\frac{\partial F}{\partial y}(x, g(x)) + \beta V'(g(x)) = 0.$$

Por otro lado, aplicando el Teorema de la Envolvente

$$V'(x) = \frac{\partial F}{\partial x}[x, g(x)].$$

Haciendo $x = x_t^*$ y $g(x^*) = x_{t+1}^*$ en la primera ecuación:

$$0 = \frac{\partial F}{\partial y}(x_t^*, x_{t+1}^*) + \beta V'(x_{t+1}^*)$$

Haciendo $x = x_{t+1}^*$ y $g(x) = x_{t+2}^*$ en la segunda:

$$V'(x_{t+1}^*) = \frac{\partial F}{\partial x}[x_{t+1}^*, x_{t+2}^*].$$

Así,

$$0 = \frac{\partial F}{\partial y}(x_t^*, x_{t+1}^*) + \beta \frac{\partial F}{\partial x}[x_{t+1}^*, x_{t+2}^*].$$

Notemos que es posible hacer $x = x_t^*$, $g(x) = x_{t+1}^*$ y luego $x = x_{t+1}^*$, $g(x) = x_{t+2}^*$ pues la ecuación funcional se cumple para cualquier t . \square

Proposición 7. *Si se cumplen todos los supuestos señalados y \tilde{x}^* es una solución interior de forma que satisface la ecuación de Euler,*

$$\lim_{T \rightarrow \infty} \beta^T F_x(x_T^*, x_{T+1}^*) x_T^* = 0$$

y

$$\sum_{t=0}^{\infty} \beta^t F(x_t^*, x_{t+1}^*) < \infty,$$

entonces, \tilde{x} es solución al problema

$$\left\{ \begin{array}{l} \sup_{\{x_t\}} \sum_{t=0}^{\infty} F(x_t, x_{t+1}) \\ x_{t+1} \in \Gamma(x_{t+1}) \\ x_0 > 0. \end{array} \right.$$

Más aún, si F es estrictamente cóncava, la solución es única.

Demostración. Sea \tilde{x} un plan otro que \tilde{x}^* tal que $x_{t+1} \neq x_{t+1}^*$ para algún t . Sea

$$\Delta = \sum_{t=0}^{\infty} \beta^t [F(x_t^*, x_{t+1}^*) - F(x_t, x_{t+1})].$$

Entonces,

$$\begin{aligned} \Delta &= \lim_{T \rightarrow \infty} \sum_{t=0}^T \beta^t [F(x_t^*, x_{t+1}^*) - F(x_t, x_{t+1})] \\ &\geq \lim_{T \rightarrow \infty} \sum_{t=0}^T \beta^t [F_x(x_t^*, x_{t+1}^*)[x_t^* - x_t] + F_y(x_t^*, x_{t+1}^*)[x_{t+1}^* - x_{t+1}]] \\ &= F_x(x_0^*, x_1^*)[x_0^* - x_0] + \lim_{T \rightarrow \infty} \sum_{t=0}^T \beta^{t+1} F_x(x_{t+1}^*, x_{t+2}^*)[x_{t+1}^* - x_{t+1}] + \sum_{t=0}^T \beta^t F_y(x_t^*, x_{t+1}^*)[x_{t+1}^* - x_{t+1}] \\ &\quad - \lim_{T \rightarrow \infty} \beta^{T+1} F_x(x_{T+1}^*, x_{T+2}^*)[x_{T+1}^* - x_{T+1}] \\ &= F_x(x_0^*, x_1^*)[x_0^* - x_0] + \lim_{T \rightarrow \infty} \sum_{t=0}^T \beta^t (\beta F_x(x_{t+1}^*, x_{t+2}^*) + F_y(x_t^*, x_{t+1}^*)) [x_{t+1}^* - x_{t+1}] \\ &\quad - \lim_{T \rightarrow \infty} \beta^{T+1} F_x(x_{T+1}^*, x_{T+2}^*) [x_{T+1}^* - x_{T+1}] \\ &= - \lim_{T \rightarrow \infty} \beta^{T+1} F_x(x_{T+1}^*, x_{T+2}^*) [x_{T+1}^* - x_{T+1}] \\ &\geq 0. \end{aligned}$$

La primera desigualdad es consecuencia de la diferenciabilidad y concavidad (si fuese estricta, sería desigualdad estricta, lo que asegura la unicidad de \tilde{x}^*). La última igualdad es consecuencia de la condición de transversalidad junto al hecho que $F_x, x_t, \beta \geq 0$. \square

Ejemplo 15. Para el problema

$$F(x_t, x_{t+1}) = u(f(k_t) + (1 - \delta)k_t - k_{t+1})$$

la Ecuación de Euler es

$$-u'(f(k_t) + (1 - \delta)k_t - k_{t+1}) + \beta u'(f(k_{t+1}) + (1 - \delta)k_{t+1} - k_{t+2}) [f'(k_{t+1}) + (1 - \delta)] = 0,$$

la cual es una ecuación en diferencias de segundo orden. Usando la variable consumo:

$$-u'(c_t) + \beta [f'(k_{t+1}) + (1 - \delta)] u'(c_{t+1}) = 0.$$

6.3. Enfoque recursivo

Definamos

$$V^*(x_0) = \sup_{\{x_t\}} \sum_{t=0}^{\infty} \beta^t F(x_t, x_{t+1})$$

$$x_{t+1} \in \Gamma(x_t)$$

$$x_0 \text{ dado.}$$

Nuestro objetivo, recordemos, es obtener un plan x^* tal que se alcance el valor V^* para cualquier x_0 .

Teorema 16. *Supongamos que $V^*(x)$ está bien definida para todo $x \in X$, entonces V^* satisface la ecuación de Bellman*

$$V^*(x) = \max_{y \in \Gamma(x)} \{F(x, y) + \beta V^*(y)\}.$$

Demostración. Tomemos cualquier $x_0 \in X$. Sea $\{x_t^*\}_{t=0}^{\infty}$ un plan óptimo que parte desde x_0 . Por definición,

$$V^*(x_0) = F(x_0, x_1^*) + \beta \sum_{t=1}^{\infty} \beta^{t-1} F(x_t^*, x_{t+1}^*) \geq F(x_0, x_1) + \beta \sum_{t=1}^{\infty} \beta^{t-1} F(x_t, x_{t+1}),$$

para cualquier otro plan asequible $\{x_t\}_{t=0}^{\infty}$. Tomando cualquier $x_1 \in \Gamma(x_0)$, sea $\{x_t\}_{t=1}^{\infty}$ un plan óptimo partiendo de x_1 . Entonces,

$$V^*(x_1) = \sum_{t=1}^{\infty} \beta^{t-1} F(x_t, x_{t+1}).$$

Así,

$$F(x_0, x_1^*) + \beta \sum_{t=1}^{\infty} \beta^{t-1} F(x_t^*, x_{t+1}^*) \geq F(x_0, x_1) + \beta V^*(x_1),$$

para cualquier $x_1 \in \Gamma(x_0)$. Usando esto en $x_1 = x_1^*$

$$\sum_{t=1}^{\infty} \beta^{t-1} F(x_t^*, x_{t+1}^*) \geq V^*(x_1).$$

Así,

$$F(x_0, x_1^*) + \beta V^*(x_1^*) \geq F(x_0, x_1) + \beta V^*(x_1), \quad \forall x_1 \in \Gamma(x_0).$$

□

Teorema 17. *Supongamos que $V^*(x)$ está bien definida para todo $x \in X$.*

Supongamos que el plan $\{x_t^*\}_{t=0}^\infty$ es óptimo partiendo de x_0 . Entonces,

$$V^*(x_t^*) = F(x_t^*, x_{t+1}^*) + \beta V^*(x_{t+1}^*), \quad t = 0, 1, 2, \dots$$

Demostración. Ya sabemos que

$$V^*(x_0) = F(x_0, x_1^*) + \beta V^*(x_1^*).$$

Más aún $\{x_t^*\}_{t=1}^\infty$ es un plan óptimo partiendo de x_1^* . Así, de manera análoga,

$$V^*(x_1^*) = F(x_1^*, x_2^*) + \beta V^*(x_2^*).$$

Así, por inducción, se establece el resultado deseado. \square

Proposición 8. Sea $\Gamma(x)$ no vacío, $F(x, y) < M$ sobre para todo par (x, y) , $\exists y \in \Gamma(x)$ tal que $V(x) = F(x, y) + \beta V(y)$ y

$$\lim_{T \rightarrow \infty} \beta^T V(x_T) = 0, \quad \forall \tilde{x} \in \Pi(x_0), \quad \forall x_0 \in X.$$

Entonces, $V = V^*$.

Demostración. Notemos que, como $F(x, y) < M$:

$$\lim_{T \rightarrow \infty} \sum_{t=0}^T \beta^t F(x_t, x_{t+1}) < \lim_{T \rightarrow \infty} \sum_{t=0}^T \beta^t M = \frac{M}{1 - \beta}.$$

Ahora,

$$\begin{aligned} V(x_0) &= \sup_{x_1 \in \Gamma(x_0)} F(x_0, x_1) + \beta V(x_1) \\ &\geq F(x_0, x_1) + \beta V(x_1) \\ &= F(x_0, x_1) + \beta F(x_1, x_2) + \beta^2 V(x_2) \dots \\ &\vdots \\ &\geq \sum_{t=0}^{T-1} \beta^t F(x_t, x_{t+1}) + \beta V(x_T), \quad \forall \{x_t\}_{t=0}^\infty. \end{aligned}$$

Tomando límite,

$$V(x_0) \geq u(\tilde{x}), \quad \forall \tilde{x} \in \Pi(x_0).$$

Ahora, por otro lado, tomemos una sucesión $\tilde{x} \in \Pi(x_0)$

$$V(x_t) = F(x_t, x_{t+1}) + \beta V(x_{t+1}).$$

$$V(x_0) = \sum_{t=0}^{T-1} \beta^t F(x_t, x_{t+1}) + \beta^T V(x_T).$$

Tomando límite,

$$V(x_0) = u(\tilde{x}).$$

□

Observación. Recordemos que $V^* = \sup_{\{x_t\}_{t=0}^{\infty}} \sum_{t=0}^{\infty} F(x_t, x_{t+1})$, $x_{t+1} \in \Gamma(x_t)$ mientras que V es solución de la ecuación funcional $V(x) = \sup_y \{F(x, y) + \beta V(y)\}$.

6.4. Preliminares

Nos interesamos en

$$V(x) = \sup_y \{F(x, y) + \beta V(y)\}, \text{ s.a. : } y \in \Gamma(x). \quad (8)$$

Definamos el operador

$$T(f)(x) = \sup_y \{F(x, y) + \beta f(y)\}, \text{ s.a. : } y \in \Gamma(x).$$

Entonces, V puede ser definida como el punto fijo de T . Entonces, nos preguntamos naturalmente, ¿tiene T un punto fijo? ¿Cómo obtenerlo? Vamos a suponer nuevamente que $F(x, y)$ es acotada sobre $X \times \Gamma(x)$, donde $\Gamma : X \rightarrow X$ (correspondencia), $X \subset \mathbb{R}^n$. Además, X se supone convexo y Γ hemicontinua superiormente e inferiormente¹ a valores compactos² y no vacía.

Observación. Notemos que la definición de hemicontinuidad requiere una topología.

Observación. El operador T está definida sobre el espacio métrico (S, ρ)

$$S = \{f : X \rightarrow \mathbb{R} : \text{continua y acotada}\}$$

$$\|f\| = \sup_{x \in X} |f(x)|$$

y

$$\rho(f, g) = \|f - g\| = \sup_{x \in X} \|f(x) - g(x)\|.$$

¹Una correspondencia $\Gamma : A \rightarrow B$ es hemicontinua superiormente si, para todo $a \in A$ de forma que $V \subset B$, $\Gamma(a) \subset V$, existe una vecindad U de a , tal que, $\forall x \in U$, $\Gamma(x)$ pertenece a un subconjunto de V . Por otro lado, es hemicontinua inferiormente si para cualquier vecindad V y $a \in X$, tal que $V \cap \Gamma(a) \neq \emptyset$, existe una vecindad U de a tal que $\Gamma(x) \cap V \neq \emptyset$ para todo $x \in U$.

² $\Gamma(x)$ compacto.

Proposición 9. *El espacio métrico (S, ρ) es completo. Más aún, es un espacio vectorial normado completo.*

Demostración. El hecho que $S = \mathcal{B}(X)$ es un espacio vectorial es por definición. Asimismo, lo es que $\|f\| = \sup_{x \in X} |f(x)|$ sea una norma. Queda entonces mostrar que es completo. Sea $\{f_n\}$ de Cauchy. Entonces, buscamos probar que existe $f \in S$ de forma que, para cualquier $\varepsilon > 0$, existe N_ε de forma que $\|f_n - f\| \leq \varepsilon$ para todo $n \geq N_\varepsilon$. Primero, la sucesión de números reales $\{f_n(x)\}$ cumple lo siguiente

$$|f_n(x) - f_m(x)| \leq \sup_{x \in X} |f_n(x) - f_m(x)| = \|f_n - f_m\|.$$

Entonces, como \mathbb{R} es completo, existe $f : X \rightarrow \mathbb{R}$ tal que $f_n \rightarrow f$. Ahora, veamos que $\|f_n - f\| \rightarrow 0$. Dado $\varepsilon > 0$, escogemos N_ε tal que $\|f_n - f_m\| \leq \varepsilon/2$. Luego,

$$\begin{aligned} |f_n(x) - f(x)| &\leq |f_n(x) - f_m(x)| + |f_m(x) - f(x)| \\ &\leq \|f_n - f_m\| + |f_m(x) - f(x)| \\ &\leq \varepsilon/2 + |f_m(x) - f(x)|. \end{aligned}$$

Como $\{f_m(x)\}$ converge a $f(x)$, se escoge separadamente m de forma que $|f_m(x) - f(x)| \leq \varepsilon/2$. Así, $\|f_n - f\| \leq \varepsilon$, $n \geq N_\varepsilon$. Finalmente, queda probar que f es acotada y continua. El hecho que sea acotada es consecuencia de que $|f(x)| \leq |f_n(x) - f(x)| + |f_n(x)|$, para todo n y $x \in X$. Luego, dado $\varepsilon > 0$, buscamos $\delta > 0$ tal que

$$|f(x) - f(y)| < \varepsilon, \text{ si } \|x - y\|_2 < \delta.$$

Escojamos k de forma que $\|f - f_k\| < \varepsilon/3$. Dado que $f_n \rightarrow f$ con la norma del supremo, esto es posible. Así, escogemos $\delta > 0$ de forma que

$$\|x - y\|_2 < \delta \implies |f_k(x) - f_k(y)| < \varepsilon/3.$$

Recordemos que f_k es continua. Por ende,

$$\begin{aligned} |f(x) - f(y)| &\leq |f(x) - f_k(x)| + |f_k(x) - f_k(y)| + |f_k(y) - f(y)| \\ &\leq 2\|f - f_k\| + |f_k(x) - f_k(y)| \\ &< \varepsilon. \end{aligned}$$

□

Lema 18. *Sea $X \subset \mathbb{R}^n$ y $Y \subset \mathbb{R}^m$, $f : X \times Y \rightarrow \mathbb{R}$ es continua. Si Γ es tal como mencionado previamente, $h(x) = \max_{y \in \Gamma(x)} f(x, y)$ es continua y la*

correspondencia $G : X \rightarrow Y$ definida por

$$G(x) = \{y \in \Gamma(x) : f(x, y) = h(x)\}$$

es no vacía, a valores compacto y hemicontinua superiormente.

Proposición 10. $T : S \rightarrow S$. Es decir, $T(f) \in S$.

Demostración. Aplicando el Lema (18),

$$f(x, y) = F(x, y) + \beta f(y).$$

y $h(x) = T(f)(x)$. Esto es posible dado que F y f son acotadas. \square

Entonces, dadas las premisas, el objetivo es demostrar que T posee un único punto fijo.

Proposición 11. Condiciones de Blackwell. Sea $X \subset \mathbb{R}^n$ y $\mathcal{B}(X)$ el espacio de las funciones acotadas continuas $f : X \rightarrow \mathbb{R}$ con la norma del supremo. T es una contracción con módulo β si

1. Si $f, g \in \mathcal{B}(X)$ y $f(x) \leq g(x)$ para todo $x \in X$, entonces $T(f)(x) \leq T(g)(x)$ para todo $x \in X$.
2. Existe $\beta \in (0, 1)$ tal que $T(f + a)(x) \leq T(f)(x) + \beta a$ para todo $f \in \mathcal{B}(X)$, $a \geq 0$, $x \in X$.

Demostración. Si $f(x) \leq g(x)$, $\forall x \in X$, denotamos $f \leq g$. Luego,

$$f \leq g + \|f - g\|.$$

Luego, debido a las premisas,

$$T(f) \leq T(g + \|f - g\|) \leq T(g) + \beta \|f - g\|.$$

En caso $g \leq f$, $T(g) \leq T(f) + \beta \|f - g\|$. Así,

$$\|T(f) - T(g)\| \leq \beta \|f - g\|.$$

\square

Las condiciones de Blackwell se satisfacen en el caso de

$$T(f)(x) = \sup_{y \in \Gamma(x)} \{F(x, y) + \beta f(y)\}.$$

En efecto, si $f \leq g$

$$\begin{aligned} F(x, y) + \beta f(y) &\leq F(x, y) + \beta g(y) \\ \sup_{y \in \Gamma(x)} \{F(x, y) + \beta f(y)\} &\leq \sup_{y \in \Gamma(x)} \{F(x, y) + \beta g(y)\} \\ T(f)(x) &\leq T(g)(x). \end{aligned}$$

y

$$\begin{aligned} T(f + a)(x) &= \sup_{y \in \Gamma(x)} \{F(x, y) + \beta[f(y) + a]\} \\ &= T(f)(x) + \beta a. \end{aligned}$$

Proposición 12. Si (S, ρ) es un espacio métrico completo y $T : S \rightarrow S$ es una contracción con módulo β , entonces

1. T posee un único punto fijo V en S .
2. Para cualquier $V_0 \in S$, $\rho(T^n V_0, V) \leq \beta^n \rho(V_0, V)$, $n = 0, 1, 2, \dots$

Demostración. (a) Sea $V_n = T^n V_0$. Como T es una contracción de módulo $\beta > 0$

$$\begin{aligned} \rho(V_2, V_1) &= \rho(TV_1, TV_0) \leq \beta \rho(V_1, V_0) \\ \rho(V_3, V_2) &= \rho(TV_2, TV_1) \leq \beta \rho(V_2, V_1) \leq \beta^2 \rho(V_1, V_0) \\ &\vdots \\ \rho(V_{n+1}, V_n) &\leq \beta^n \rho(V_1, V_0). \end{aligned}$$

Así, para cualquier $m > n$, usando la desigualdad triangular,

$$\begin{aligned} \rho(V_m, V_n) &\leq \sum_{k=n}^{m-1} \rho(V_{k+1}, V_k) \\ &\leq \left[\sum_{k=n}^{m-1} \beta^k \right] \rho(V_1, V_0) \\ &\leq \frac{\beta^n}{1 - \beta} \rho(V_1, V_0). \end{aligned}$$

Así, $\{V_n\}$ es una sucesión de Cauchy. Como S es completo, $V_n \rightarrow V \in S$. Queda probar que V es un punto fijo. Para cualquier $n \geq 0$

$$\begin{aligned} \rho(TV, V) &\leq \rho(TV, T^n V_0) + \rho(T^n V_0, V) \\ &\leq \beta \rho(V, T^{n-1} V_0) + \rho(T^n V_0, V). \end{aligned}$$

Sin embargo, $V_n, V_{n-1} \rightarrow V$. Así,

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \rho(V, T^{n-1}V_0) + \rho(T^n V_0, V) = 0.$$

Por lo que, $\rho(TV, V) < \varepsilon$ para todo $\varepsilon > 0$. Por el ε -principio, $\rho(TV, V) = 0$. Finalmente, el punto fijo es único dado que

$$\rho(V, V') = \rho(TV, TV') \leq \beta \rho(V, V') \implies \rho(V, V') = 0.$$

(b) Como $T^n = T[T^{n-1}]$

$$\begin{aligned} \rho(T^n V_0, V) &= \rho(T[T^{n-1}]V_0, TV) \\ &\leq \beta \rho(T^{n-1}V_0, V) \\ &\vdots \\ &\leq \beta^n \rho(V_0, V). \end{aligned}$$

□

Corolario 19. *Existe una única función V que resuelve (8).*

Corolario 20. *Debido al Lema (18),*

$$G(x) = \{y \in \Gamma(x) : V(x) = F(x, y) + \beta f(y)\}$$

es a valores compacto y hemicontinua superiormente.

Demostración. $T(V)(x) = V(x)$.

□

7. Propiedades de la función V

Vamos a asumir lo siguiente:

1. $F(x, y)$ es estrictamente creciente respecto a x .
2. $x \leq x' \implies \Gamma(x) \subset \Gamma(x')$ La notación $x \leq x'$ implica que $x_\ell \leq x'_\ell$ para todo ℓ .
3. Se mantienen los supuestos F acotada y $X \subset \mathbb{R}^n$ convexo, $\Gamma : X \rightarrow X$ correspondencia no vacía, a valores compactos y continua.

Proposición 13. *Sea $x' > x$ y $f \in S$.*

$$T(f)(x) = \max_{y \in \Gamma(x)} \{F(x, y) + \beta f(y)\}$$

$$\begin{aligned}
&\leq \max_{y \in \Gamma(x')} \{F(x, y) + \beta f(y)\} \\
&\leq \max_{y \in \Gamma(x')} \{F(x', y) + \beta f(y)\} \\
&= T(f)(x').
\end{aligned}$$

Proposición 14. *Si $F(x, y)$ es estrictamente cóncava V es estrictamente cóncava.*

Demostración. Queremos probar que T mapea funciones cóncavas en funciones cóncavas.

1. Sea $x_0 \neq x_1$ y $x_\theta = \theta x_0 + (1 - \theta)x_1$, $\theta \in (0, 1)$.
2. Sea $y_0 \in \Gamma(x_0)$ tal que $T(f)(x_0) = F(x_0, y_0) + \beta f(y_0)$ y similarmente, $y_1 \in \Gamma(x_1)$ tal que $T(f)(x_1) = F(x_1, y_1) + \beta f(y_1)$.
3. Entonces

$$\begin{aligned}
T(f)(x_\theta) &\geq F(x_\theta, y_\theta) + \beta f(y_\theta) \\
&\text{como } \Gamma \text{ es convexo } x_\theta, y_\theta \text{ son asequibles.} \\
&> \theta F(x_0, y_0) + (1 - \theta)F(x_1, y_1) + \beta[\theta f(y_0) + (1 - \theta)f(y_1)] \\
&f, F \text{ cóncavas} \\
&= \theta T(f)(x_0) + (1 - \theta)T(f)(x_1).
\end{aligned}$$

□

¿Es V diferenciable? (Benveniste y Scheinkman 1979).