

2-

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

ESCOLHER  $i$  e  $c$ 

5

3.50

$$c_t + i_t \leq f(k_t)$$

$$k = i_{t-1} + i_{t-2}$$

$$a) V(i_{-1}, i_{-2}) = \max_{c, i} U(c) + \beta V(i, i_{-1}) \text{ s.t. } c + i \leq f(k) \\ c \geq 0$$

~~11~~

c) Passo 1: Inicialmente devemos criar um Grid para os valores de  $i$ ,  $I = \{i_1, i_2, i_3, \dots, i_k\}$

Passo 2: Devemos parametrizar a economia, escolher as nossas funções  $U$  e  $f(k)$ . Assim como devemos escolher o valor para nosso parâmetro  $\beta$ .

Passo 3: Devemos criar vetores para guardar as funções valor e política.  $TV, V, g_i$ . Esses vetores serão preenchidos com zeros e deverão ter dimensão  $(k \times 1)$ . Usaremos o vetor  $V=0$  como chute inicial para fazer nossas iterações.

Passo 4: Definimos um critério de convergência  $\epsilon > 0$ , mas deve ser positivo.

Passo 5: Para cada  $i \in I$ , resolveremos

$$TV = \max_{c, i} U(c) + \beta V \text{ s.t. } c + i \leq f(k)$$

e guardamos as funções políticas  $g_i$  que a resolvem.

Passo 6: Calculamos a distância  $D = \max |TV - V|$  e atualizamos  $V = TV$ .

Passo 7: Se  $D > \epsilon$  voltamos para o passo 5, caso contrário paramos nosso loop.

d) Um equilíbrio recursivo para esta economia é dado por uma função Valor  $V$ , uma função política  $g$ , uma lei de movimento do capital  $H(k)$ , uma função  $w(k)$  onde  $w$  é o preço do trabalho, uma função  $\pi(k)$  onde  $\pi$  é o preço do aluguel do capital, onde  $k$  é o estoque de capital, tal que,

1- Dado  $w(k)$  e  $\pi(k)$  as funções Valor e Política, resolvem

$$V(i_{-1}, i_{-2}) = \max_{i_c} U(c) + \beta V(i, i_{-1}) \quad \text{s.t.} \quad c + i \leq f(k, m) + w(k) + \pi(k)(i_{-1}, i_{-2})$$
$$c \geq 0$$
$$0 \leq m \leq 1$$

2-  $F_k(k, m) = \pi(k)$

$F_m(k, m) = w(k)$

3-  $H(k) = k' = i + i_{-1}$

4-  $m = 1$

lema do máximo.

2-b) Seja  $TV: C(X) \rightarrow C(X)$ . Mostraremos através do teorema de Blackwell  $T$  é uma contração. Seja  $T = \max U(c) + \beta V(i, i_{-1})$ . Mostraremos inicialmente que  $T$  é monotono, tome  $w(i, i_{-1})$  arbitrário tal que  $w > v$ . temos:

$$TV = \max U(c) + \beta V(i, i_{-1})$$
$$= \max U(f(k) - i) + \beta V(i, i_{-1})$$
$$\leq \max U(f(k) - i) + \beta w(i, i_{-1})$$
$$= Tw$$

Agora mostremos que  $T(f+a) = Tf + \beta a$ . Em particular para  $f = v$ , temos

$$T(v+a) = \max U(c) + \beta V(i_{-1}, i_{-2}+a)$$
$$= \max U(c) + \beta V(i, i_{-1}) + \beta a$$
$$= TV + \beta a$$

Com isso, temos que  $T$  é uma contração.

Ainda, como  $T: C(X) \rightarrow C(X)$  e  $C(X)$  é contínuo e limitado em  $X$ , temos que  $\lim$  das funções de  $C(X) \in C(X)$ . É sabemos que existe apenas um ponto fixo para  $T$ , tal que,  $TV = V$ , sendo  $V$ , uma função que pertence a  $C(X)$ . Assim como esse ponto fixo ocorre no limite, a função  $V$  é a única solução.

3-  $S_T$  - ARVORE9,25  $\beta_T$  - TÍTULOS LIVRE

$$X_{T+1} = \frac{Y_{T+1}}{Y_T}$$

$$a) V(S, B, Y) = \max_{C, S', B'} U(C) + \beta \sum_{x \in X} \pi(x', x) V(S', B', Y') \quad \text{s.t.}$$

$$V(S, B, x, y)$$

$$C + p(x, y) S' + \sum_{x' \in X} q(x, y) B' \leq (p(x, y) + y) S + B$$

$$C \geq 0$$

aqui lembrou! no (a) não!

b) Um equilíbrio competitivo para esta economia é um conjunto de funções  $V, g_S, g_B, p(x, y) = q(x, y)$ , onde  $V$  é a função valor,  $g_S$  é a função política para a árvore,  $g_B$  é a função política para os títulos livres de risco,  $p(x, y)$  é o preço da árvore e  $q(x, y)$  o preço dos títulos  $B$ , tais que

1- Dado  $p(x, y)$  e  $q(x, y)$ , as funções  $V, g_S, g_B$  resolvem o problema recursivo do consumidor

2- Fechamento de mercados ocorre:

$$g_S = S' = 1$$

$$g_B = B' = 0$$

E com isso, a partir da restrição, temos que

$$C = Y$$

c) Da equação do item (a) e tirando a CPO

$$\frac{\partial V}{\partial S} = p(x, y) U'(C) + \beta \sum_{x' \in X} V'(S', B', Y') \pi(x', x)$$

