

Основное предположение о квадратичной функции полезности.

$u(C_t) = E_t u(C_{t+1})$, $u''(C) > 0 \Rightarrow C_t < E_t(C_{t+1})$ ← обернение по монотонности производной

→ предельная полезность - выпуклая ф-я

* CRRA, 2x2 пример: $\Theta = \{0, 0.5\}$, $t=1, 2$, $Y_t = E_t Y_2$ $u(C) = \frac{C}{1-\gamma}$
 γ - норма кепчинга риска. $u'(C) > 0$
 $u''(C) < 0$
 $u'''(C) > 0$

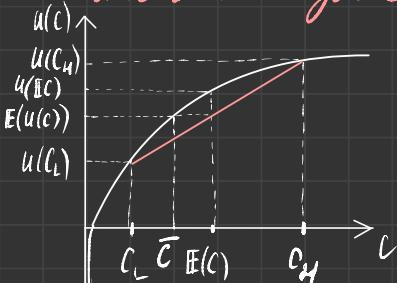
Рассмотрим свойства CRRA:

$$u(C) = \frac{C}{1-\gamma}, \quad u'(C) = C^{-\gamma} > 0, \quad u''(C) = -\gamma C^{-\gamma-1} < 0, \quad u'''(C) = (\gamma+1)\gamma C^{-\gamma-2} > 0$$

• Поменять неизвестные риска:

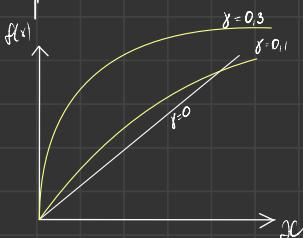
$$\frac{-u''(C)C}{u'(C)} = \frac{-(\gamma C^{-\gamma-1})C}{C^{-\gamma}} = \gamma$$

Что она показывает:



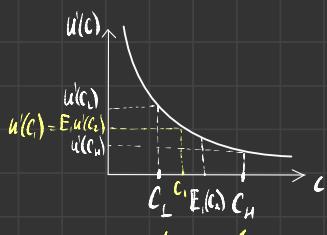
Рассмотрим конкретно: с вероятностью $\frac{1}{2}$ C_L и с вероятностью $\frac{1}{2}$ получим C_H .

Чем выше выпуклость ф-ии полезности $u(E[C]) > E[u(C)]$



Вывод: $\gamma \in (0, 1)$ и f' тем большей
вероятностью максимизация риска обернется
выигрышем

* CRRA 2x2:



Посчитаем $E_t[u'(C)] = \frac{1}{2}u'(C_L) + \frac{1}{2}u'(C_H)$
 при $\gamma = \beta - 1 \Rightarrow u(C) = E_t(u'(C_t))$

Вывод: для функций с $u'''(C) > 0 \Rightarrow C_t < E_t C_{t+1}$

$$u'''(C) > 0 \Rightarrow C_t < E_t C_{t+1}$$

Пример:

Самое чисто логарифм: $u'(c_t) = \beta(1 + \varepsilon_t) E_t u'(c_{t+1})$

+ норма дисперсирования: $\rho = -\ln(\beta)$

+ означает, что c_t имеет логарифмическое распределение \Rightarrow

$$\log c_t \sim N(\mu + \frac{1}{2}\sigma^2)$$

Или если: $u'(c_t) = \beta(1 + \varepsilon_t) E_t u'(c_{t+1})$

$$\Delta \log c_{t+1} \sim N(E_t[\Delta \log c_{t+1}], \text{Var}_t[\Delta \log c_{t+1}])$$

Если $\varepsilon_t \sim N(\mu, \sigma^2)$, то $E[e^{\varepsilon_t}] = e^{\mu + \frac{1}{2}\sigma^2}$

CRAA $\Rightarrow u'(c) = c^{-\delta}$

$\Rightarrow E E[c_t^{-\delta}] = \beta(1 + \varepsilon_t) E_t[c_{t+1}^{-\delta}] \mid c_t^{-\delta} = 1 - \beta(1 + \varepsilon_t) E_t\left[\left(\frac{c_{t+1}}{c_t}\right)^{-\delta}\right]$

$$1 = \beta(1 + \varepsilon_t) E_t\left[e^{-\delta \ln\left(\frac{c_{t+1}}{c_t}\right)}\right]$$

$$1 = \beta(1 + \varepsilon_t) E_t\left[e^{-\delta \ln c_{t+1}}\right], \text{ где } \ln c_{t+1} \sim N(0, 1) \quad \text{и } E[e^{\varepsilon_t}] = e^{\mu + \frac{1}{2}\sigma^2}$$

$$\beta(1 + \varepsilon_t) e^{-\delta E_t[\Delta \ln c_{t+1}] + \frac{1}{2}\delta^2 \text{Var}_t[\Delta \ln c_{t+1}]} = 1 \quad | \text{ логарифм обеих частей}$$

$$-\rho + \gamma_t - \delta E_t[\Delta \ln c_{t+1}] + \frac{1}{2}\delta^2 \text{Var}_t[\Delta \ln c_{t+1}] = 0$$

$$E_t[\Delta \ln c_{t+1}] = \frac{1}{\delta}(\gamma_t - \rho) + \frac{1}{2}\delta \text{Var}_t[\Delta \ln c_{t+1}]$$

↓

Рационально это ожидание темпов изменения потребления в будущем по отношению к сегодня.

Чем больше γ_t , тем больше ожидание темпов роста потребления.

Чем больше $\rho = -\ln \beta$ (меньше β) тем меньше ожидание темпов роста потребления.

Чем больше дисперсия изменения темпов роста потребления, тем большее ожидаемое изменение потребления.

Ограничение на заимствование:

$\tau^{\text{borrow}} > \tau^{\text{lend}}$

Будем рассматривать более простой вариант: $\tau^{\text{borrow}} = \infty \Leftrightarrow$ деньги не дают кредита \Rightarrow если нет сбережений, тогда может получиться только текущий доход.

Понадобится, что такие ограничения тоже генерируют дополнительное сбережение. Почему? Потому что накопление сбережений альтернативно с ограничениями в будущем $\Rightarrow a_{t+1}$

Преодолименные:

1. Квадратичные потери
2. 3 периода
3. $\gamma = \beta = 0$
4. y_1 deterministic, y_2, y_3 - случайны
5. A_0

$$u(c) = a c - \frac{1}{2} b c^2$$

$$u(c_1) + E_1 u(c_2) + E_2 u(c_3) \rightarrow \max$$

$$t=1: c_1 + A_1 \leq A_0 + y_1$$

$$t=2: c_2 + A_2 \leq A_1 + y_2, \quad A_2 \geq 0$$

$$t=3: c_3 \leq A_2 + y_3$$

$$\mathcal{Z} = u(A_0 + y_1 - A_1) + E_1 u(A_1 + y_2 - A_2) + E_2 u(A_2 + y_3) + \mu A_2$$

$$\begin{cases} \frac{\partial \mathcal{Z}}{\partial A_1}: -u'(c_1) + E_1 u'(c_2) = 0 \Rightarrow u'(c_1) = E_1 u'(c_2) \\ \frac{\partial \mathcal{Z}}{\partial A_2}: -u'(c_2) + E_2 u'(c_3) + \mu = 0 \Rightarrow u'(c_2) = E_2 u'(c_3) - \mu \leftarrow \text{уравнение картинается} \\ c_2 \leq E_2 c_3 \end{cases}$$

Чему равно потребление в $t=3$? Если ограничение не работает, то горизонтальное и оно не берет в долг, то $c_2 = c_3$ и $\begin{cases} c_2 + A_2 = A_1 + y_2 \\ E_2 c_3 = A_1 + E_2 y_3 \end{cases} \Rightarrow c_2 = \frac{A_1 + y_2 + E_2 y_3}{2}$

Если ограничение работает, то $c_2 = A_1 + y_2$

$$C_2 = \min \left\{ \frac{A_1 + Y_2 + E_2 Y_3}{2}, A_1 + Y_1 \right\}$$

В т. 1, если выражение не выполняется, то

$$C_1 = E_1 C_2 < E_1 \frac{A_1 + Y_1 + E_2 Y_3}{2}$$

Замените $A_1 = A_0 + Y_1 - C_1 \Rightarrow C_1 < E_1 \frac{A_0 + Y_1 + Y_2 + E_2 Y_3 - C_1}{2}$

$$\frac{3}{2} C_1 < \frac{1}{2} (A_0 + Y_1 + E_1 Y_2 + E_1 Y_3)$$

$$C_1 < \frac{A_0 + Y_1 + E_1 Y_2 + E_1 Y_3}{3}$$

демонстрирует шаг