

Avversione al rischio e Varianza

Abbiamo ricordato che, per $u : I \rightarrow \mathbb{R}$, I intervallo, dove I rappresenta i possibili “guadagni monetari, avversione al rischio è per definizione:

$$\delta_{E_p} \succeq p \quad \forall \text{ lotteria } p.$$

E si traduce nel fatto che u sia concava.

Si nota che nella teoria delle utilità di Von Neumann-Morgenstein tutto dipende dai valori attesi. Sembra che aspetti come la varianza siano irrilevanti.

Ma uno ha invece l'idea che tra 2 lotterie:

$$p \quad 0ML \text{ prob } \frac{1}{2} \quad 1ML \text{ prob } \frac{1}{2}$$

$$q \quad 0ML \text{ prob } \frac{1}{4} \quad \frac{1}{2}ML \text{ prob } \frac{1}{2} \quad 1ML \text{ prob } \frac{1}{4}$$

Uno avverso al rischio dovrebbe preferire la 2° lotteria perché a parità di guadagno atteso la seconda presenta una minore varianza. E' giusta questa intuizione?

Si.

Osservazione 1 *Non solo è un'intuizione giusta. Il decisore, se preferisce avere p piuttosto che $\frac{1}{2}ML$ con certezza, deve avere le preferenze $p \succ q \succ \delta_{E_p}$! Infatti q coincide con $\frac{1}{2}p + \frac{1}{2}\delta_{E_p}$.*

Esempio 1 *Supposto di avere $u(x)$ polinomio di 2° grado, siano p, q due lotterie con identico guadagno atteso: $E_p = E_q = x_0$.*

Sviluppiamo u con Taylor di centro x_0 :

$$u(x) = u(x_0) + u'(x_0)(x - x_0) + \frac{u''(x_0)}{2}(x - x_0)^2$$

Possiamo scegliere una funzione d'utilità v tale che:

$$v(x_0) = 0 \quad v'(x_0) = 1 \quad (*)$$

Abbiamo che:

$$\begin{aligned} u(x) &= (x - x_0) + \frac{v''(x_0)}{2}(x - x_0)^2. \\ u(q) &= \sum_j q_j v(x_j) = \sum_j q_j [(x_j - x_0) + \frac{v''(x_0)}{2}(x_j - x_0)^2] = \\ &= 0 + \frac{v''(x_0)}{2} \sum_j q_j (x_j - x_0)^2 \end{aligned}$$

Ma questa è esattamente la varianza della lotteria!

E, tenendo conto del fatto che $v''(x_0) < 0$ se abbiamo avversione al rischio, si ha che:

$$u(p) > u(q) \Leftrightarrow \text{Var } p < \text{Var } q.$$

(*) NOTA: Ovviamente supponiamo che le preferenze siano crescenti (almeno "vicino ad x_0). Dobbiamo anche notare che la nostra u (o v) essendo un polinomio di 2° grado, da un certo punto in poi diventerà decescente! Ammettere preferenze così su tutto \mathbb{R} è un pò eccessivo. Morale, anche con i polinomi di 2° grado i discorsi fatti valgono "localmente".

Estendiamo ancora con Taylor questo risultato.

$$v : I \longrightarrow \mathbb{R}, v \in \mathcal{C}^3(I) \quad x_0 \text{ interno a } I$$

$v(x_0) = 0 \quad v'(x_0) = 1$. Supponiamo v concava (o, almeno, che $v''(x_0) < 0$). Allora $v''(x_0) = -\alpha$.

$$v(x) = (x - x_0) - \frac{\alpha}{2}(x - x_0)^2 + \frac{v'''(c)}{6}(x - x_0)^3$$

consideriamo 2 lotterie con x_1, \dots, x_n uguali (ipotesi non restrittiva).

$$L_p = (p_1, x_1; \dots; p_n, x_n)$$

$$L_q = (q_1, x_1; \dots; q_n, x_n).$$

Supponiamo $\sum_i p_i x_i = \sum_j q_j x_j = x_0$. Cioè le due lotterie hanno lo stesso guadagno atteso x_0 .

Sia $\sigma > 0$. E supponiamo che $|v'''(x)| \leq k \quad \forall x \in [x_0 - \sigma, x_0 + \sigma]$.

Sia $\epsilon > 0$. Allora $\exists \delta > 0 \quad (\delta \leq \sigma)$ tale che

L_p, L_q hanno spt in $[x_0 - \delta, x_0 + \delta]$

$\text{Var}(L_q) > \text{Var}(L_p) + \epsilon$. Segue allora che $v(L_q) < v(L_p)$.

$$\begin{aligned} v(L_q) &= \sum_j q_j v(x_j) = \sum_j [(x_j - x_0) - \frac{\alpha}{2}(x_j - x_0)^2 + \frac{v'''(c_j)}{6}(x_j - x_0)^3] = \\ &= 0 - \frac{\alpha}{2} \text{Var}(L_q) + \sum_j q_j \frac{v'''(c_j)}{6} (x_j - x_0)^3. \end{aligned}$$

$$v(L_p) = -\frac{\alpha}{2} \text{Var}(L_p) + \sum_i p_i \frac{v'''(c_i)}{6} (x_i - x_0)^3$$

$$\left| \sum_j q_j \frac{v'''(c_j)}{6} (x_j - x_0)^3 \right| \leq \sum_j q_j \frac{|v'''(c_j)|}{6} |x_j - x_0|^3 \leq \frac{k}{6} \delta^3.$$

Allora, se $Var(L_q) > Var(L_p) + \epsilon$, abbiamo che:

$$\begin{aligned} -\frac{2}{\alpha} v(L_q) &= Var(L_q) - \frac{2}{\alpha} \sum_j q_j \frac{v'''(c_j)}{6} (x_j - x_0)^3 \geq \\ &\geq Var(L_q) - \frac{2}{\alpha} \frac{k}{6} \delta^3 > Var(L_p) + \epsilon - \frac{2}{\alpha} \frac{k}{6} \delta^3 \geq \\ &\geq -\frac{2}{\alpha} v(L_p) + \epsilon - \frac{4}{\alpha} \frac{k}{6} \delta^3 \geq -\frac{2}{\alpha} v(L_q) \quad (\Leftrightarrow v(L - q) < v(L_p)) \\ \Leftrightarrow \frac{4}{\alpha} \frac{k}{6} \delta^3 < \epsilon &\Leftrightarrow \delta^3 < \frac{6\epsilon}{k} \frac{\alpha}{4} \Leftrightarrow \delta^3 < \frac{3\alpha\epsilon}{2k} \Leftrightarrow \delta < \sqrt[3]{\frac{3\alpha\epsilon}{2k}} = \sqrt[3]{\frac{3(-v''(x_0))}{2k}} \end{aligned}$$