

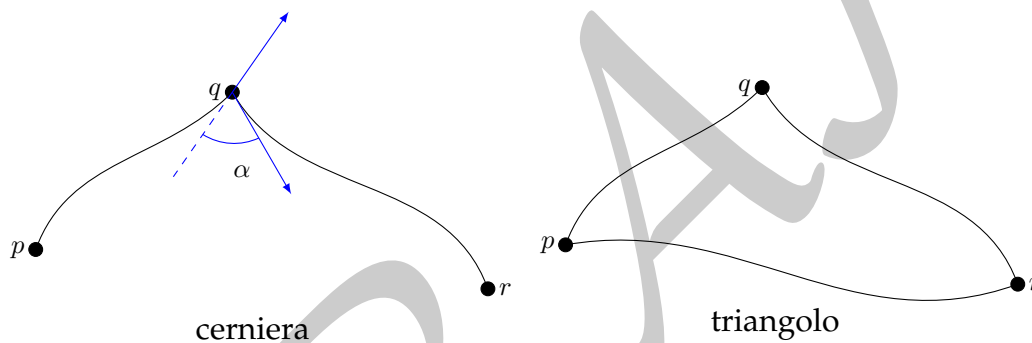
## IL TEOREMA DI TOPONOGOV

Sia  $(M, g)$  una varietà riemanniana di dimensione  $n \in \mathbb{N}$ .

**Definizione 0.1.** Una cerniera (in inglese, hinge) consiste in due segmenti di geodetica minimale  $\sigma_1$  e  $\sigma_2$  tali che:  $\sigma_1$  parte da un punto  $r \in M$  e arriva in un punto  $q \in M$ ;  $\sigma_2$  parte dallo stesso punto  $q$  e arriva in un punto  $p \in M$ . Chiamiamo  $\alpha$  l'angolo che formano. Possiamo sempre parametrizzare le geodetiche in lunghezza d'arco, in modo tale che valga

$$\sigma_1(\ell(\sigma_1)) = p = \sigma_2(0), \quad \alpha = \pi - \angle(\dot{\sigma}_1(\ell(\sigma_1)), \dot{\sigma}_2(0)).$$

**Definizione 0.2.** Un triangolo consiste di tre punti  $p, q, r$  uniti a due a due da tre segmenti di geodetica minimale  $\sigma_1, \sigma_2, \sigma_3$ , che supporremo anche stavolta parametrizzati in lunghezza d'arco.



Sia

$$(\mathbb{S}_k^n, g) = \begin{cases} (\mathbb{S}^n, \frac{1}{k}g_{can}) & k > 0 \text{ (Sfera)} \\ (\mathbb{R}^n, g_{eucl}) & k = 0 \\ (\mathbb{H}^n, \frac{1}{k}g_{can}) & k < 0 \text{ (Spazio iperbolico)}. \end{cases}$$

**Lemma 0.3.** Sia  $(M, g)$  una varietà riemanniana completa di dimensione  $n$  e  $\text{Sec} \geq k$  con  $k \in \mathbb{R}$ . Consideriamo inoltre  $\mathbb{S}_k^n$ .

Allora per ogni cerniera formata dai segmenti  $\sigma_1, \sigma_2$  con angolo  $\alpha$  in  $M$  esiste una cerniera in  $\mathbb{S}_k^n$  con segmenti della stessa lunghezza di  $\sigma_1, \sigma_2$  e con lo stesso angolo  $\alpha$ ,  
per ogni triangolo formato dai segmenti  $\sigma_1, \sigma_2, \sigma_3$  in  $M$  esiste un triangolo in  $\mathbb{S}_k^n$  con segmenti della stessa lunghezza di  $\sigma_1, \sigma_2, \sigma_3$ .

*Dimostrazione.* Se  $k > 0$  si potrebbe porre il problema che le geodetiche da un certo punto in poi smettano di essere minimali.

La stima del teorema di Myers

$$\text{diam}(M) \leq \frac{\pi}{\sqrt{k}} = \text{diam}(\mathbb{S}_k^n)$$

dice che data una cerniera in  $M$  i due segmenti di geodetica minimale che lo compongono devono avere entrambi lunghezza minore di  $\frac{\pi}{\sqrt{k}}$ .

È perciò possibile costruire una qualsiasi cerniera su  $\mathbb{S}_k^n$  se era precedentemente stata realizzata in  $M$ ,

infatti chiamati  $p, q \in M$  i vertici di  $\sigma_1$ , per realizzare il primo segmento su  $\mathbb{S}_k^n$  scegliamo  $\bar{p}, \bar{q} \in \mathbb{S}_k^n$  a distanza  $d(\bar{p}, \bar{q}) = d(p, q)$  e li uniamo con un segmento.

Ciò è possibile poiché  $d(p, q) \leq \frac{\pi}{\sqrt{k}}$ .

Prendiamo  $w \in T_{\bar{q}}\mathbb{S}_k^n$  tale che  $\angle(\dot{\sigma}_1(\ell(\sigma_1)), w) = \pi - \alpha$  e consideriamo la geodetica uscente da  $\bar{q}$  con velocità iniziale  $w$  e lunghezza pari a quella di  $\sigma_2$  in  $M$ . Sarà anch'essa un segmento poiché la sua lunghezza di  $\sigma_2$  è minore di  $\frac{\pi}{\sqrt{k}}$ .

Con un ragionamento simile si dimostra la tesi per il caso del triangolo.

Infatti, chiamati  $p, q, r$  i tre vertici del triangolo in  $M$ , prendiamo nuovamente  $\bar{p}, \bar{q} \in \mathbb{S}_k^n$ , tali che il lato  $p, q$  sia il più lungo del triangolo.

Consideriamo poi  $\partial B_1(\bar{p}, d(p, r))$  e  $\partial B_2(\bar{q}, d(q, r))$ , poiché  $d(p, r)$  e  $d(q, r)$  sono entrambe minori o uguali a  $\frac{\pi}{\sqrt{k}}$ ,  $\partial B_1$  e  $\partial B_2$  hanno intersezione non vuota;  $\bar{r}$  sarà uno dei due punti di intersezione.

Se  $k \leq 0$ , la stessa costruzione è sufficiente, e non si ha nemmeno il problema della minimalità.  $\square$

**Teorema 0.4** (Teorema di Toponogov – versione hinge). *Sia  $(M, g)$  una varietà riemanniana completa di dimensione  $n$  e con  $\text{Sec} \geq k$  con  $k \in \mathbb{R}$ .*

*Allora, data una cerniera con vertici  $(p, q, r)$  e angolo  $\alpha$  in  $(M, g)$ , se la cerniera di vertici  $(\bar{p}, \bar{q}, \bar{r})$  e angolo  $\alpha$  è la cerniera di confronto in  $\mathbb{S}_k^n$ , si ha che*

$$d(p, r) \leq d(\bar{p}, \bar{r}) .$$

**Teorema 0.5** (Teorema di Toponogov – versione triangolo). *Sia  $(M, g)$  una varietà riemanniana completa di dimensione  $n$  e con  $\text{Sec} \geq k$  con  $k \in \mathbb{R}$ .*

*Allora, dato un triangolo di vertici  $(p, q, r)$  e angoli  $\alpha, \beta, \gamma$  in  $M$ , se costruisco il triangolo di confronto in  $\mathbb{S}_k^n$  di vertici  $(\bar{p}, \bar{q}, \bar{r})$  e angoli  $\bar{\alpha}, \bar{\beta}, \bar{\gamma}$  si ha*

$$\bar{\alpha} \leq \alpha, \bar{\beta} \leq \beta, \bar{\gamma} \leq \gamma .$$

Per dimostrare entrambe le versioni del teorema di Toponogov seguiremo il seguente schema:

- (1) dimostreremo la legge dei coseni per spazi a curvatura costante;
- (2) faremo vedere come la versione hinge implica la versione triangolo;
- (3) infine, andremo a dimostrare la versione hinge.

Osservazione 0.6. Calcoliamo l'hessiano della funzione

$$r(x) = d_p(x)$$

in spazi a curvatura costante.

- Se  $k = 0$  allora

$$\text{Hess} \frac{r^2}{2} = g,$$

$$\text{Hess} r = \frac{\text{Hess} r^2}{2r} - \frac{\nabla r \otimes \nabla r}{r} = \frac{1}{r} (g - \nabla r \otimes \nabla r).$$

Infatti, in coordinate normali, si ha

$$\text{Hess} \left( \frac{r^2}{2} \right) (e_i, e_j) = \frac{1}{2} \frac{\partial^2}{\partial x^i \partial x^j} \left( \sum_k x_k^2 \right) = \delta_{ij} = g(e_i, e_j).$$

(Nota che il tangente di  $\mathbb{R}^n$  è localmente  $\mathbb{R}^n$ .)

- Se  $k = -1$  allora

$$\text{Hess}(r) = \frac{\cosh r}{\sinh r} g_r$$

dove  $g_r$  è la metrica sui sottolivelli della funzione distanza.

- Se  $k = 1$  allora

$$\text{Hess}(r) = \frac{\cos r}{\sin r} g_r$$

dove  $g_r$  è la metrica sui sottolivelli della funzione distanza.

**Proposizione 0.7.** Consideriamo un triangolo in  $S_k^n$ . Siano  $a, b, c$  le lunghezze dei tre lati e  $\alpha$  l'ampiezza dell'angolo opposto ad  $a$ :

- se  $k = 0$ , allora

$$a^2 = b^2 + c^2 - 2bc \cos \alpha;$$

- se  $k = -1$ , allora

$$\cosh a = \cosh b \cosh c - \sinh b \sinh c \cos \alpha;$$

- se  $k = 1$ , allora

$$\cos a = \cos b \cos c + \sin b \sin c \cos \alpha.$$

*Dimostrazione.* Chiamiamo  $p, q, r$  i vertici del triangolo. Prendiamo una curva  $\sigma : [0, c] \rightarrow S_k^n$  parametrizzata con velocità unitaria tale che  $\sigma(0) = q$  e  $\sigma(c) = r$ . La distanza tra  $p$  e  $q$  è  $b$ . La distanza tra  $p$  e  $r$  è  $a$ . L'angolo in  $q$  è  $\alpha$ . Studiamo la funzione

$$r(t) = d_p \circ \sigma(t),$$

dove  $d_p(x)$  indica la distanza di  $x$  dal punto  $p$ .

- Caso  $k = 0$ . Studiamo

$$\varphi(t) = \frac{1}{2} (d_p^2(\sigma(t))) .$$

Calcoliamo

$$\varphi'(t) = g(\nabla d_p(\sigma(t)), \dot{\sigma}(t)) \cdot d_p(\sigma(t)) = g\left(\frac{1}{2}\nabla d_p^2(\sigma(t)), \dot{\sigma}(t)\right) ,$$

$$\varphi''(t) = Hess\left(\frac{1}{2}d_p^2(\sigma(t))\right)(\dot{\sigma}(t), \dot{\sigma}(t)) = g(\dot{\sigma}(t), \dot{\sigma}(t)) = 1 .$$

Quindi

$$\begin{aligned} \varphi(t) &= \varphi(0) + \varphi'(0) \cdot t + \frac{1}{2}\varphi''(0) \cdot t^2 \\ &= \frac{1}{2}b^2 + g(\nabla d_p(\sigma(0)), \dot{\sigma}(0)) \cdot b \cdot t + \frac{1}{2}t^2 \\ &= \frac{1}{2}b^2 + \cos(\pi - \alpha) \cdot b \cdot t + \frac{1}{2}t^2 \\ &= \frac{1}{2}b^2 - \cos \alpha \cdot b \cdot t + \frac{1}{2}t^2 \end{aligned}$$

Prendiamo  $t = c$ , ottenendo il risultato.

- Caso  $k = -1$ . Studiamo

$$\varphi(t) = \cosh(d_p(\sigma(t))) - 1 .$$

Calcoliamo

$$\varphi'(t) = \sinh(d_p(\sigma(t))) \cdot g(\nabla d_p(\sigma(t)), \dot{\sigma}(t)) ,$$

$$\begin{aligned} \varphi''(t) &= \cosh(d_p(\sigma(t))) [g(\nabla d_p(\sigma(t)), \dot{\sigma}(t))]^2 + \sinh(d_p(\sigma(t))) Hess d_p(\sigma(t))(\dot{\sigma}(t), \dot{\sigma}(t)) \\ &= \cosh(d_p(\sigma(t))) \left\{ [g(\nabla d_p(\sigma(t)), \dot{\sigma}(t))]^2 + g_r(\dot{\sigma}(t)^{\perp r}, \dot{\sigma}(t)^{\perp r}) \right\} = \cosh(d_p(\sigma(t))) \end{aligned}$$

Quindi

$$\begin{cases} \varphi''(t) = \varphi(t) + 1 \\ \varphi(0) = \cosh(b) - 1 \\ \varphi'(0) = \sinh(b) \cos(\pi - \alpha) \end{cases}$$

La soluzione del sistema è:

$$\varphi(t) = (\varphi(0) + 1) \cosh(t) + \varphi'(0) \sinh(t) - 1 .$$

Sostituendo  $t = c$ , si ottiene la tesi.

- Caso  $k = 1$ . Studiamo

$$\varphi(t) = 1 - \cos(d_p(\sigma(t)))$$

Calcoliamo

$$\varphi'(t) = \sin(d_p(\sigma(t))) \cdot g(\nabla d_p(\sigma(t)), \dot{\sigma}(t)) ,$$

$$\begin{aligned} \varphi''(t) &= \cos(d_p(\sigma(t))) [g(\nabla d_p(\sigma(t)), \dot{\sigma}(t))]^2 + \sin(d_p(\sigma(t))) \text{Hess}d_p(\sigma(t))(\dot{\sigma}(t), \dot{\sigma}(t)) \\ &= \cos(d_p(\sigma(t))) \left\{ [g(\nabla d_p(\sigma(t)), \dot{\sigma}(t))]^2 + g_r(\dot{\sigma}(t)^{\perp r}, \dot{\sigma}(t)^{\perp r}) \right\} = \cos(d_p(\sigma(t))) \end{aligned}$$

Quindi

$$\begin{cases} \varphi''(t) = -\varphi(t) + 1 \\ \varphi(0) = 1 - \cos(b) \\ \varphi'(0) = -\sin(b) \cos(\pi - \alpha) \end{cases}$$

La soluzione del sistema è:

$$\varphi(t) = (\varphi(0) - 1) \cos(t) + \varphi'(0) \sin(t) + 1 .$$

Sostituendo  $t = c$ , si ottiene la tesi. □

**Definizione 0.8.** Diciamo che  $\text{Hess}f \leq h$  nel senso delle barriere in  $q$  se  $\forall \varepsilon$  esiste  $U_q^\varepsilon$  intorno di  $q$  e una funzione  $\varphi_\varepsilon : U_q^\varepsilon \rightarrow \mathbb{R}$  di classe  $C^2(U_q^\varepsilon)$  tale che

- (1)  $\varphi_\varepsilon(q) = f(q)$ ,
- (2)  $\varphi_\varepsilon \geq f$  in  $U_q^\varepsilon$ ,
- (3)  $\text{Hess}\varphi_\varepsilon(q) \leq h(q) + \varepsilon g(q)$ .

**Lemma 0.9.** Sia  $(M, g)$  una varietà riemanniana completa con  $\text{Sec} \geq k$ . Poniamo  $r(x) = d_p(x)$ .

- Se  $k = 0$ , allora  $r_0 = \frac{r^2}{2}$  soddisfa

$$\text{Hess}(r_0) \leq g ,$$

- Se  $k = -1$ , allora  $r_{-1} = \cosh(r) - 1$  soddisfa

$$\text{Hess}(r_{-1}) \leq (\cosh(r))g = (1 + r_{-1})g ,$$

- Se  $k = 1$ , allora  $r_1 = 1 - \cos(r)$  soddisfa

$$\text{Hess}(r_1) \leq (\cos r)g = (1 - r_1)g ,$$

nel senso delle barriere.

*Dimostrazione.* Vediamo la dimostrazione nel caso  $k = 0$ , gli altri due casi sono analoghi. Supponiamo prima che  $r$  sia liscia. Se  $w \perp \nabla r$ , allora si ha, per la disuguaglianza di Riccati

$$\text{Hess}r(w, w) \leq \frac{1}{r}g(w, w) ,$$

quindi, per l'uguaglianza 0.6, che vale in qualsiasi varietà

$$\text{Hess}r_0(w, w) \leq g(w, w) .$$

Se  $w = \nabla r$ , è ovvio.

Se  $r$  non è liscia, vediamo che la disuguaglianza vale nel senso delle barriere. Infatti, sia  $q \in M$  e  $\sigma$  da  $p$  a  $q$  parametrizzata in lunghezza d'arco, di lunghezza  $\ell$ . Poniamo

$$\varphi_\varepsilon(x) = \frac{1}{2} (\varepsilon + d(x, \sigma(\varepsilon)))^2 = \frac{1}{2} (d(p, \sigma(\varepsilon)) + d(x, \sigma(\varepsilon)))^2$$

quindi, per la disuguaglianza triangolare

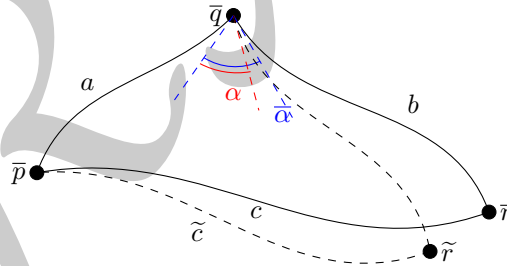
$$\varphi_\varepsilon(x) \geq \frac{d_p(x)^2}{2} \quad \text{se } x \in U_q^\varepsilon.$$

Se allora  $\varphi_\varepsilon$  è di classe  $C^2$ , si ottiene la tesi. Dimostriamo quindi che le funzioni  $\varphi_\varepsilon$  sono di classe  $C^2$ . Se non lo sono, allora significa che  $q$  è coniugato a  $\sigma(\varepsilon)$ , oppure ci sono due curve da  $\sigma(\varepsilon)$  a  $q$ . In entrambi i casi, la curva non potrebbe essere minimale da  $q$  a  $p$ .  $\square$

**Proposizione 0.10.** *Il teorema di Toponogov versione hinge implica il teorema di Toponogov versione triangoli.*

*Dimostrazione.* Prendiamo un triangolo  $T$  di vertici  $p, q, r$  e lati  $a, b, c$  nella varietà riemanniana  $(M, g)$ , e il triangolo di confronto  $\bar{T}$  di vertici  $\bar{p}, \bar{q}, \bar{r}$  e lati  $a, b, c$  nella space-form. Chiamato  $\alpha$  l'angolo di vertice  $q$ , per assurdo, supponiamo che l'angolo  $\bar{\alpha}$  corrispondente sia maggiore. Allora costruiamo la cerniera  $\bar{p}, \bar{q}, \tilde{r}$  di confronto a  $p, q, r$  e angolo  $\alpha$  in  $\mathbb{S}_k^n$ , con segmento minimale di estremi  $\bar{q}$  e  $\tilde{r}$  di lunghezza  $b$ . Sia  $\tilde{c}$  il segmento minimale da  $\tilde{r}$  a  $\bar{p}$ . Per la legge dei coseni  $c > \tilde{c}$ , cioè

$$c = d(\bar{p}, \bar{r}) > d(\bar{p}, \tilde{r}) = \tilde{c}.$$



D'altra parte, per il teorema di Toponogov versione hinge, si deve avere  $\tilde{c} \geq c$ , cioè

$$c = d(\bar{p}, \bar{r}) \leq d(\bar{p}, \tilde{r}) = \tilde{c}$$

Ciò è assurdo.  $\square$

**Teorema 0.11.** *Vale il teorema di Toponogov versione hinge.*

*Dimostrazione.* Siano  $\sigma$  la geodetica da  $q$  a  $r$ , di lunghezza  $\ell$ , e  $\bar{\sigma}$  la geodetica da  $\bar{q}$  a  $\bar{r}$ , di lunghezza  $\ell$ .

caso  $k = 0$ : Consideriamo

$$\varphi(t) = \frac{1}{2} [d_p(\sigma(t))]^2$$

sulla varietà  $M$ , e

$$\bar{\varphi}(t) = \frac{1}{2} [d_{\bar{p}}(\bar{\sigma}(t))]^2$$

sulla space-form.

Assumiamo che  $d_p(x)$  sia liscia in  $q = \sigma(0)$ . Allora le condizioni iniziali sono

$$d(p, \sigma(0)) = d(\bar{p}, \bar{\sigma}(0)) ,$$

ossia  $\varphi(0) = \bar{\varphi}(0)$ , e

$$g(\nabla d_p(\sigma(t)), \dot{\sigma}(0)) = g(\nabla d_{\bar{p}}(\bar{\sigma}(t)), \dot{\bar{\sigma}}(0)) ,$$

ossia  $\varphi'(0) = \bar{\varphi}'(0)$ . Se  $d_p(x)$  non è liscia in  $q$ , allora ragioniamo per approssimazione avvicinando  $q$  a  $p$ . In questo modo esco dal cutlocus, quindi ottengo  $\varphi(0) < \bar{\varphi}(0)$ . Inoltre, chiudo un po' l'angolo  $\alpha$ , perciò ottengo  $\varphi'(0) < \bar{\varphi}'(0)$ . Inoltre, vale  $\bar{\varphi}'' = 1$  e, nel senso delle barriere, abbiamo  $\varphi'' \leq 1$ .

Quindi, segue che, posto  $\psi = \bar{\varphi} - \varphi$ , vale

$$\begin{cases} \psi(0) > 0 \\ \psi'(0) > 0 \\ \psi''(t) \geq 0 \end{cases}$$

nel senso delle barriere.

Dunque  $\psi$  è convessa, positiva in zero, crescente per  $t$  piccoli, quindi è sempre positiva. Infatti, assumiamo per assurdo che esista  $t_0$  tale che  $\psi(t_0) = 0$ . Poiché  $\psi$  cresce per tempi piccoli, esiste un punto di massimo  $\bar{t}$  in  $[0, t_0]$ , in cui  $\psi(\bar{t}) > 0$ . Per definizione di  $\psi'' \geq 0$  nel senso delle barriere, si ha che  $\forall \varepsilon \exists f_\varepsilon \in C^2$  tale che

- (1)  $f_\varepsilon(\bar{t}) = \psi(\bar{t})$ ;
- (2)  $f_\varepsilon \leq \psi$  vicino a  $\bar{t}$ ;
- (3)  $f_\varepsilon'' \geq -\varepsilon$  vicino a  $\bar{t}$ .

Dunque, vicino a  $\bar{t}$ , vale  $\psi(t) > f_\varepsilon(t) \geq \psi(\bar{t}) - \frac{\varepsilon(t-\bar{t})^2}{2}$ . Ripetendo il ragionamento, si ottiene che questa disuguaglianza vale  $\forall t \in [0, t_0]$ . Quindi  $\psi(t) \geq \psi(\bar{t}) - \frac{\varepsilon(t-\bar{t})^2}{2}$ , da cui, mandando  $\varepsilon \rightarrow 0$ , si ha  $\psi(t) \geq \psi(\bar{t})$ , che è assurdo.

Essendo  $\psi > 0$ , si ottiene la tesi.

caso  $k = -1$ : Consideriamo

$$\varphi(t) = \cosh(d_p(\sigma(t))) - 1$$

e

$$\bar{\varphi}(t) = \cosh(d_{\bar{p}}(\bar{\sigma}(t))) - 1$$

Si ottiene allora

$$\begin{cases} \varphi(0) < \bar{\varphi}(0) \\ \varphi'(0) \leq \bar{\varphi}'(0) \\ \varphi''(t) \leq \varphi(t) + 1 \\ \bar{\varphi}''(t) = \bar{\varphi}(t) + 1 \end{cases} \quad \text{nel senso delle barriere}$$

quindi, prendendo  $\psi(t) = \bar{\varphi}(t) - \varphi(t)$ , si ottiene

$$\begin{cases} \psi(0) > 0 \\ \psi'(0) \geq 0 \\ \psi''(t) \geq \psi(t) \end{cases} \quad \text{nel senso delle barriere}$$

da cui ottengo la tesi.

caso  $k = 1$ : Consideriamo

$$\varphi(t) = 1 - \cos(d_p(\sigma(t)))$$

e

$$\bar{\varphi}(t) = 1 - \cos(d_p(\bar{\sigma}(t)))$$

Osserviamo che la differenza  $\psi(t) = \bar{\varphi}(t) - \varphi(t)$  soddisfa

$$\begin{cases} \psi(0) > 0 \\ \psi'(0) \geq 0 \\ \psi''(t) \geq -\psi(t) \end{cases} \quad \text{nel senso delle barriere}$$

Perturbando un poco l'angolo iniziale possiamo assumere  $\psi'(0) > 0$ .

Prendiamo

$$x(t) = \varepsilon \sin(t + \delta)$$

soluzione di

$$\begin{cases} \ddot{x}(t) = -x(t) \\ x(0) = \varepsilon \sin \delta \\ \dot{x}(0) = \varepsilon \cos \delta \end{cases}$$

Notiamo che  $x(t) > 0$  in  $[0, \pi - \delta)$ .

Prendendo  $\varepsilon, \delta \rightarrow 0$ , si ha  $x(0) < \psi(0)$  e  $x'(0) < \psi'(0)$ .

Quindi, dal confronto con  $\psi$ , segue che  $\psi > 0$  per  $t \in [0, \pi - \delta)$ , nel senso delle barriere. Poiché  $\delta$  è arbitrario, si ha  $\psi \geq 0$  con  $t \in [0, \pi]$ .  $\square$