STT 1000 - STATISTIQVES

ARTHUR CHARPENTIER





Puissance

Puissance

La fonction puissance d'un test statistique d'un paramètre θ est une fonction notée γ

$$\gamma(\theta) = \mathbb{P} \big[\text{rejeter } H_0 \mid \theta = \theta_1 \big] = \mathbb{P} \big[\text{accepter } H_1 \mid \theta = \theta_1 \big]$$

La fonction puissance permet d'évaluer la probabilité de détecter H_1 pour toute valeur de θ_1 .

$$\gamma(\theta_1) = 1 - \beta(\theta_1)$$
 pour tout θ_1 ,



Puissance

Si $H_1: \theta > \theta_0$ alors

- $ightharpoonup \gamma(\theta_0) = \alpha$ (par construction)
- $ightharpoonup \gamma(\theta_0) < \alpha \text{ pour } \theta_1 < \theta_0$
- (on espére que) $\gamma(\theta_0) >> \alpha$ pour $\theta_1 > \theta_0$

 α est le premier paramètre utilisé pour construire la règle de décision

la fonction puissance est là pour mesurer la qualité du test si nous étions sous H_1



Puissance

Pour un test de moyenne dans un échantillon Gaussien

$$\gamma(\mu_1) = 1 - \Phi\left(u_{\alpha} + \sqrt{n}\frac{\widehat{\mu} - \mu_1}{\sigma}\right)$$



Test du rapport de vraisemblance

On a vu que

$$\sqrt{n}(\widehat{\theta}-\theta) \stackrel{\mathcal{L}}{\rightarrow} \mathcal{N}(0,I(\theta)^{-1})$$

La Δ -méthode (formule de Taylor)

$$g(\widehat{\theta}) - g(\theta) \approx g'(\theta)[\widehat{\theta} - \theta]$$

avec $g = \log \mathcal{L}$ s'écrirait

$$\sqrt{n}\big(\log \mathcal{L}(\widehat{\theta}) - \log \mathcal{L}(\theta)\big) \stackrel{\mathcal{L}}{\to} \mathcal{N}(0, \log \mathcal{L}'(\theta)^2 I(\theta)^{-1})$$

mais $\theta \mapsto \log \mathcal{L}'(\theta)^2 I(\theta)^{-1}$ s'annule en $\widehat{\theta}$... donc non ! Il faut une Δ -méthode au second ordre

$$g(\widehat{\theta}) - g(\theta) \approx \frac{g''(\theta)}{2} [\widehat{\theta} - \theta]$$

de telle sorte que

$$\frac{2\sqrt{n}}{I^{-1}(\theta)g''(\theta)} (g(\widehat{\theta}) - g(\theta)) \stackrel{\mathcal{L}}{\to} \chi^2(1)$$



Test du rapport de vraisemblance

Si $\widehat{\theta}$ est l'estimateur du maximum de vraisemblance

$$2(\log \mathcal{L}(\widehat{\theta}) - \log \mathcal{L}(\theta)) \stackrel{\mathcal{L}}{\to} \chi^2(1)$$

 \vdash $H_0: \theta = \theta_0$ contre $H_1: \theta \neq \theta_0$

$$T = -2 \big(\log \mathcal{L}(\theta_0) - \log \mathcal{L}(\widehat{\theta}) \big) \stackrel{\mathcal{L}}{ o} \chi^2(1)$$
 si H_0 est vraie

 \vdash $H_0: \theta = \theta_0$ contre $H_1: \theta = \theta_1$

$$T = -2(\log \mathcal{L}(\theta_0) - \log \mathcal{L}(\theta_1))$$

 \vdash $H_0: \theta \in \Theta_0$ contre $H_1: \theta \in \Theta_1$

$$T = -2 \left(\sup_{\theta \in \Theta_0} \log \mathcal{L}(\theta) - \sup_{\theta \in \Theta_1} \log \mathcal{L}(\theta) \right)$$



Lemme de Neyman-Pearson

Si on cherche à tester

$$ightharpoonup H_0: \theta = \theta_0 \text{ contre } H_1: \theta = \theta_1$$

alors le test le plus puissant de niveau α est celui dont la région critique est

$$=\mathcal{C}=\{\textbf{\textit{x}}: \textit{T}(\textbf{\textit{x}})>\textit{c}_{\alpha}\} \text{ où } \textit{T}(\textbf{\textit{x}})=-2\big(\log\mathcal{L}(\theta_0;\textbf{\textit{x}})-\log\mathcal{L}(\theta_1;\textbf{\textit{x}})\big)$$

où
$$c_{\alpha}$$
 vérifie $\mathbb{P}[\boldsymbol{X} \in \mathcal{C}|H_0] = \alpha$





Test du rapport de vraisemblance: cas Bernoulli

On considère $\mathbf{x} = \{x_1, \dots, x_n\}$ de loi $\mathcal{B}(p)$. On veut tester

$$H_0: p = p_0 \text{ contre } H_1: p = p_1, \text{ avec } p_0 < p_1$$

lci $\log \mathcal{L}(p; \mathbf{x}) = s \log(p) + (n-s) \log(1-p)$, où $s = x_1 + \cdots + x_n$ donc

$$T = (s \log(p_1) + (n-s) \log(1-p_1) - s \log(p_0) + (n-s) \log(1-p_0))$$

$$s\log\left[\frac{p_1(1-p_0)}{p_0(1-p_1)}\right]+n\log\left[\frac{(1-p_1)}{(1-p_0)}\right]>c_\alpha$$

donc

$$\mathbf{x} \in \mathcal{C}$$
 ssi $\sum_{i=1}^{n} x_i > \gamma_{\alpha}$

où
$$\mathbb{P}\left[S > \gamma_{\alpha} | H_0\right] = \alpha \text{ avec } S = \sum_{i=1}^{n} X_i \sim \mathcal{B}(n, p_0)$$

Test du rapport de vraisemblance: cas Beta

On considère $\mathbf{x} = \{x_1, \dots, x_n\}$ de loi $\mathcal{B}(p)$. On veut tester

$$H_0: X_i \sim \mathcal{U}([0,1])$$
 contre $H_1: X_i \sim \mathcal{B}(2,1)$

Ici $f_0(x) = \mathbf{1}_{[0,1]}(x)$ et $f_1(x) = 2x\mathbf{1}_{[0,1]}(x)$ donc

$$T = (\log \mathcal{L}_1) = (n \log 2 + \sum \log(x_i))$$

donc

$$\mathbf{x} \in \mathcal{C} \text{ ssi } \sum_{i=1}^{n} \log(x_i) > \gamma_{\alpha} \text{ ssi } \sum_{i=1}^{n} -\log(x_i) < \delta_{\alpha}$$

où
$$\mathbb{P}\left[S < \delta_{\alpha} | H_0\right] = \alpha \text{ avec } S = -\sum_{i=1}^{n} \log[X_i] \sim \mathcal{G}(n, 1)$$
, car $-\log[X_i] \sim \mathcal{E}(1)$ sous H_0 .