

Теперь ищем статистики  $T_1$  и  $T_2$

$$\left(\frac{X_{(n)}}{T}\right)^n = g$$

$$\frac{X_{(n)}}{T} = \sqrt[n]{g}$$

$$T = \frac{X_{(n)}}{\sqrt[n]{g}}$$

$$T_1 = \frac{X_{(n)}}{\sqrt[n]{g_2}}, \quad T_2 = \frac{X_{(n)}}{\sqrt[n]{g_1}}$$

Продолжение в следующей лекции Длина интервала  $l = X_{(n)}\left(\frac{1}{\sqrt[n]{g_1}} - \frac{1}{\sqrt[n]{g_2}}\right) = X_{(n)}\left(\frac{1}{\sqrt[n]{g_1}} - \frac{1}{\sqrt[n]{g_1+\gamma}}\right)$

$$l' = X_{(n)}\left(-\frac{1}{n} \frac{1}{g_1^{1+1/n}} + \frac{1}{n} \frac{1}{(g_1+\gamma)^{1+1/n}}\right) \leq 0, \text{ надо взять самое большое } g_1$$

$$g_1 = 1 - \gamma, \quad g_2 = 1$$

Оптимальный доверительный интервал -  $(X_{(n)}; \frac{X_{(n)}}{\sqrt[n]{1-\gamma}})$

Универсальная центральная статистика

Если  $F(x, \theta)$  - функция распределения выборки и она монотонна по  $\theta$ , то универсальную центральную статистику можно построить единственным способом:

$$G(X, \theta) = -\sum_{i=1}^n \ln F(X_i, \theta)$$

Проверим, что  $G$  центральная

1)  $F, \ln, \sum$  - монотонны по параметру

2)  $\xi_i = -\ln F(X_i, \theta)$

$$\mathbb{P}(\{\xi < x\}) = \mathbb{P}(\{-\ln F(X_i, \theta) < x\}) = \mathbb{P}(\{F(X_i, \theta) > e^{-x}\}) = \mathbb{P}(\{X_i > F^{-1}(e^{-x})\}) = 1 - F(F^{-1}(e^{-x})) = 1 - e^{-x}$$

Распределение  $\xi$  экспоненциальное с плотностью

$$f(x) = \begin{cases} e^{-x}, & x > 0 \\ 0, & x \leq 0 \end{cases}$$

$G$  как сумма экспоненциальных случайных величин имеет гамма распределение с плотностью

$$f(x) = \begin{cases} \frac{x^{n-1}}{\Gamma(n)} e^{-x}, & x > 0 \\ 0, & x \leq 0 \end{cases}$$

Пример применения универсальной центральной статистики на  $R((0, \theta))$

Выбираем  $g_1$  и  $g_2$  как квантили гамма распределения,  $F_G(g_2) - F_G(g_1) = \gamma$

$$F(x, \theta) = \begin{cases} \frac{x}{\theta}, & x \in [0; \theta] \\ 0, & x \notin [0; \theta] \end{cases}$$

$$G(X, T) = -\sum_{i=1}^n \ln \frac{X_i}{T} = g$$

$$-\sum_{i=1}^n \ln X_i + n \ln T = g$$

$$\frac{T^n}{\prod_{i=1}^n X_i} = e^g$$

$$T = e^{g/n} \left(\prod_{i=1}^n X_i\right)^{1/n}$$

$$T_1 = e^{g_1/n} \left(\prod_{i=1}^n X_i\right)^{1/n}, \quad T_2 = e^{g_2/n} \left(\prod_{i=1}^n X_i\right)^{1/n}$$

Доверительный интервал -  $\left(e^{g_1/n} \left(\prod_{i=1}^n X_i\right)^{1/n}; e^{g_2/n} \left(\prod_{i=1}^n X_i\right)^{1/n}\right)$

Для центрального доверительного интервала в качестве  $g_1$  берём квантиль порядка  $\frac{1-\gamma}{2}$ , а для  $g_2$  берём квантиль порядка  $\frac{1+\gamma}{2}$

Существуют и другие методы построения, но их не рассматриваем

Асимптотические доверительные интервалы

Пусть  $\hat{\theta}_n$  - оценка максимального правдоподобия для параметра  $\theta$

$$\sqrt{n}(\hat{\theta}_n - \theta) \xrightarrow{d} \xi \sim N(0, \frac{1}{i_1(\theta)})$$

$$\sqrt{n}\sqrt{i_1(\theta)}(\hat{\theta}_n - \theta) \xrightarrow{d} \xi \sim N(0, 1)$$

Пусть  $\gamma$  - уровень доверия,  $c_\gamma = \Phi^{-1}(\frac{1+\gamma}{2})$ ,  $-c_\gamma = \Phi^{-1}(\frac{1-\gamma}{2})$

$$\mathbb{P}(\{\sqrt{n}\sqrt{i_1(\theta)}|\hat{\theta}_n - \theta| < c_\gamma\}) \approx \Phi(\frac{1+\gamma}{2}) - \Phi(\frac{1-\gamma}{2}) = \gamma$$

$$|\hat{\theta}_n - \theta| < \frac{c_\gamma}{\sqrt{n}\sqrt{i_1(\theta)}} \text{ с вероятностью, близкой к } \gamma$$

Проблема -  $i_1$  зависит от  $\theta$ . В силу состоятельности функций от оценки максимального правдоподобия заменим  $i_1(\theta)$  на  $i_1(\hat{\theta}_i)$

Примерно так же доказывается, что  $|\hat{\theta}_n - \theta| < \frac{c_\gamma}{\sqrt{n}\sqrt{i_1(\hat{\theta}_n)}}$  - асимптотический  $\gamma$ -доверительный интервал

Пример -  $Bi(1, \theta)$

$\bar{X}$  - оценка максимального правдоподобия,  $i_1(\theta) = \frac{1}{\theta(1-\theta)}$

$$\text{Доверительный интервал} - \left( \bar{X} - c_\gamma \sqrt{\frac{\bar{X}(1-\bar{X})}{n}}; \bar{X} + c_\gamma \sqrt{\frac{\bar{X}(1-\bar{X})}{n}} \right)$$