Teoría de Probabilidad

Maestría en Estadística Aplicada

Julio Hurtado, Msc.

UTB

2020







Desigualdades en Probabilidad – Parte 7

- Desigualdades en Probabilidad
- Desigualdades en Probabilidad
 - La desigualdad Gaussiana
 - Desigualdad de Markov
 - Desigualdad de Chebyshev
 - Desigualdad de Hoeffding
 - Desigualdad de Hoeffding
 - Teorema de McDiarmid
 - Teorema de McDiarmid
 - Desigualdad de Cauchy -Schwartz
 - Desigualdad de Jensen
 - Desigualdad de Jensen
 - Sucesiones acotadas
 - Sucesiones acotadas





Lecturas

- Probability Inequalities- Lin, Zhengyan, Bai, Zhidong 2011.
 Springer.
- Divergencia de Kullback-Leibler https: //es.wikipedia.org/wiki/Divergencia_de_Kullback-Leibler.
- Información en R acerca de la distancia de Kullback-Leibler http: //www.inside-r.org/packages/cran/FNN/docs/KL.divergence





Lecturas

- Probability Inequalities- Lin, Zhengyan, Bai, Zhidong 2011.
 Springer.
- Divergencia de Kullback-Leibler https: //es.wikipedia.org/wiki/Divergencia_de_Kullback-Leibler
- Información en R acerca de la distancia de Kullback-Leibler http: //www.inside-r.org/packages/cran/FNN/docs/KL.divergence





- Lecturas
- Probability Inequalities- Lin, Zhengyan, Bai, Zhidong 2011.
 Springer.
- Divergencia de Kullback-Leibler https: //es.wikipedia.org/wiki/Divergencia_de_Kullback-Leibler.
- Información en R acerca de la distancia de Kullback-Leibler http: //www.inside-r.org/packages/cran/FNN/docs/KL.divergence





- Lecturas
- Probability Inequalities- Lin, Zhengyan, Bai, Zhidong 2011.
 Springer.
- Divergencia de Kullback-Leibler https: //es.wikipedia.org/wiki/Divergencia_de_Kullback-Leibler.
- Información en R acerca de la distancia de Kullback-Leibler http:
 //www.inside-r.org/packages/cran/FNN/docs/KL.divergence





- Lecturas
- Probability Inequalities- Lin, Zhengyan, Bai, Zhidong 2011.
 Springer.
- Divergencia de Kullback-Leibler https: //es.wikipedia.org/wiki/Divergencia_de_Kullback-Leibler.
- Información en R acerca de la distancia de Kullback-Leibler http: //www.inside-r.org/packages/cran/FNN/docs/KL.divergence

•



- Las desigualdades en Probabilidad, es un capítulo de la Teoría de las Probabilidades muy importante, lleno de aplicaciones teóricas y prácticas.
- Por ejemplo la desigualdad de Hoeffding puede aplicarse al caso especial de variables de Bernoulli idénticamente distribuidas, y esta es la manera en que se aplica frecuentemente en combinatoria y en informática, la desigualdad de Chebyshev, ofrece una cota inferior a la probabilidad de que el valor de una variable aleatoria esté a cierta distancia de sus esperanza, bajo ciertas condiciones, etc.
- En esta sección presentamos algunas de las más importantes desigualdades de la Teoría de las Probabilidades y ciertas aplicaciones que conllevan.

- Las desigualdades en Probabilidad, es un capítulo de la Teoría de las Probabilidades muy importante, lleno de aplicaciones teóricas y prácticas.
- Por ejemplo la desigualdad de Hoeffding puede aplicarse al caso especial de variables de Bernoulli idénticamente distribuidas, y esta es la manera en que se aplica frecuentemente en combinatoria y en informática, la desigualdad de Chebyshev, ofrece una cota inferior a la probabilidad de que el valor de una variable aleatoria esté a cierta distancia de sus esperanza, bajo ciertas condiciones, etc.
- En esta sección presentamos algunas de las más importantes desigualdades de la Teoría de las Probabilidades y ciertas aplicaciones que conllevan.

- Las desigualdades en Probabilidad, es un capítulo de la Teoría de las Probabilidades muy importante, lleno de aplicaciones teóricas y prácticas.
- Por ejemplo la desigualdad de Hoeffding puede aplicarse al caso especial de variables de Bernoulli idénticamente distribuidas, y esta es la manera en que se aplica frecuentemente en combinatoria y en informática, la desigualdad de Chebyshev, ofrece una cota inferior a la probabilidad de que el valor de una variable aleatoria esté a cierta distancia de sus esperanza, bajo ciertas condiciones, etc.
- En esta sección presentamos algunas de las más importantes desigualdades de la Teoría de las Probabilidades y ciertas aplicaciones que conllevan.



La desigualdad Gaussiana

• La desigualdad Gaussiana Sea $X \sim N(0,1)$ entonces

$$\mathbb{P}(|X| > \epsilon) \le \frac{2e^{-\epsilon^2/2}}{\epsilon}$$

Si $X_1, \ldots, X_n \sim N(0, 1)$ entonces

$$\mathbb{P}(|\overline{X_n}| > \epsilon) \le \frac{2}{\sqrt{n\epsilon}} e^{-n\epsilon^2/2}$$





La desigualdad Gaussiana

• La desigualdad Gaussiana Sea $X \sim N(0,1)$ entonces

$$\mathbb{P}(|X| > \epsilon) \le \frac{2e^{-\epsilon^2/2}}{\epsilon}$$

Si $X_1, \ldots, X_n \sim N(0,1)$ entonces

$$\mathbb{P}(|\overline{X_n}| > \epsilon) \le \frac{2}{\sqrt{n\epsilon}} e^{-n\epsilon^2/2}$$





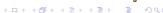
Desigualdad de Markov

• **Desigualdad de Markov** Sea X es una variable no negativa y supongamos que $\mathbb{E}(X)$ existe.

$$\mathbb{P}(X > t) \leq \frac{\mathbb{E}(X)}{t}.$$

Para algún t > 0.





Desigualdad de Markov

• **Desigualdad de Markov** Sea X es una variable no negativa y supongamos que $\mathbb{E}(X)$ existe.

$$\mathbb{P}(X > t) \leq \frac{\mathbb{E}(X)}{t}$$
.

Para algún t > 0.

0





Desigualdad de Chebyshev

• Designaldad de Chebyshev Sea $\mu = \mathbb{E}(X)$ y $\sigma^2 = V(X)$. Entonces

$$\mathbb{P}(|X - \mu| \ge t) \le \frac{\sigma^2}{t^2}$$
 y $\mathbb{P}(|Z| \ge k) \le \frac{1}{k^2}$.

donde
$$Z=(X-\mu)/\sigma$$
. En particular $\mathbb{P}(|Z|>2)\leq 1/4$ y $\mathbb{P}(|Z|>3)\leq 1/9$.





Desigualdad de Chebyshev

• Designaldad de Chebyshev Sea $\mu = \mathbb{E}(X)$ y $\sigma^2 = V(X)$. Entonces

$$\mathbb{P}(|X - \mu| \ge t) \le \frac{\sigma^2}{t^2}$$
 y $\mathbb{P}(|Z| \ge k) \le \frac{1}{k^2}$.

donde
$$Z=(X-\mu)/\sigma$$
. En particular $\mathbb{P}(|Z|>2)\leq 1/4$ y $\mathbb{P}(|Z|>3)\leq 1/9$.

•





• **Desigualdad de Hoeffding**Para hacer una demostración de este resultado se debe recordar que se dice que una función g es convexa, si para cada x, y para cada $\alpha \in [0, 1]$.

$$g(\alpha x + (1 - \alpha)y) \le \alpha g(x) + (1 - \alpha)g(y).$$

• **Propiedad** Supongamos que $\mathbb{E}(X) = 0$ y que $a \le x \le b$. Entonces

$$\mathbb{E}(e^{tX}) \le e^{t^2(b-a)^2/8}.$$

Método de Chernoff Sea X una variable aleatoria. Entonces

$$\mathbb{P}(X > \epsilon) \le \inf_{t \ge 0} e^{-t\epsilon} \mathbb{E}(e^{tX}).$$



• **Desigualdad de Hoeffding**Para hacer una demostración de este resultado se debe recordar que se dice que una función g es convexa, si para cada x, y para cada $\alpha \in [0, 1]$.

$$g(\alpha x + (1 - \alpha)y) \le \alpha g(x) + (1 - \alpha)g(y).$$

• **Propiedad** Supongamos que $\mathbb{E}(X) = 0$ y que $a \le x \le b$. Entonces

$$\mathbb{E}(e^{tX}) \leq e^{t^2(b-a)^2/8}.$$

Método de Chernoff Sea X una variable aleatoria. Entonces

$$\mathbb{P}(X > \epsilon) \le \inf_{t \ge 0} e^{-t\epsilon} \mathbb{E}(e^{tX}).$$



• **Desigualdad de Hoeffding**Para hacer una demostración de este resultado se debe recordar que se dice que una función g es convexa, si para cada x, y para cada $\alpha \in [0, 1]$.

$$g(\alpha x + (1 - \alpha)y) \le \alpha g(x) + (1 - \alpha)g(y).$$

• **Propiedad** Supongamos que $\mathbb{E}(X) = 0$ y que $a \le x \le b$. Entonces

$$\mathbb{E}(e^{tX}) \leq e^{t^2(b-a)^2/8}.$$

Método de Chernoff Sea X una variable aleatoria. Entonces

$$\mathbb{P}(X > \epsilon) \le \inf_{t \ge 0} e^{-t\epsilon} \mathbb{E}(e^{tX}).$$



• Sean Y_1, Y_2, \ldots, Y_n observaciones indepedientes, tal que $\mathbb{E}(Y_i) = 0$ y $a_i \leq Y_i \leq b_i$. Sea $\epsilon > 0$. Entonces, para algún t > 0

$$\mathbb{P}(|\overline{Y_n} - \mu| \ge \epsilon) \le 2e^{-2n\epsilon^2/(b-a)^2}$$

- La desigualdad de Hoeffding proporciona una cota superior a la probabilidad de que la suma de variables aleatorias se desvíe una cierta cantidad de su valor esperado.
- Corolario Si X_1, X_2, \cdots, X_n son independientes con $\mathbb{P}(a \leq X_i \leq b) = 1$ y una media común μ , entonces con probabilidad de al menos 1δ

$$|\overline{X_n} - \mu| \le \sqrt{\frac{(b-a)^2}{2n} \log\left(\frac{2}{\delta}\right)}$$



• Sean Y_1, Y_2, \ldots, Y_n observaciones indepedientes, tal que $\mathbb{E}(Y_i) = 0$ y $a_i \leq Y_i \leq b_i$. Sea $\epsilon > 0$. Entonces, para algún t > 0

$$\mathbb{P}(|\overline{Y_n} - \mu| \ge \epsilon) \le 2e^{-2n\epsilon^2/(b-a)^2}.$$

- La desigualdad de Hoeffding proporciona una cota superior a la probabilidad de que la suma de variables aleatorias se desvíe una cierta cantidad de su valor esperado.
- Corolario Si X_1, X_2, \cdots, X_n son independientes con $\mathbb{P}(a \leq X_i \leq b) = 1$ y una media común μ , entonces con probabilidad de al menos 1δ

$$|\overline{X_n} - \mu| \le \sqrt{\frac{(b-a)^2}{2n} \log\left(\frac{2}{\delta}\right)}.$$



マロトマ部トマミトマミト ヨータ

• Sean Y_1, Y_2, \ldots, Y_n observaciones indepedientes, tal que $\mathbb{E}(Y_i) = 0$ y $a_i \leq Y_i \leq b_i$. Sea $\epsilon > 0$. Entonces, para algún t > 0

$$\mathbb{P}(|\overline{Y_n} - \mu| \ge \epsilon) \le 2e^{-2n\epsilon^2/(b-a)^2}.$$

- La desigualdad de Hoeffding proporciona una cota superior a la probabilidad de que la suma de variables aleatorias se desvíe una cierta cantidad de su valor esperado.
- Corolario Si X_1, X_2, \cdots, X_n son independientes con $\mathbb{P}(a \leq X_i \leq b) = 1$ y una media común μ , entonces con probabilidad de al menos 1δ

$$|\overline{X_n} - \mu| \le \sqrt{\frac{(b-a)^2}{2n} \log\left(\frac{2}{\delta}\right)}.$$



•

• Sean Y_1, Y_2, \ldots, Y_n observaciones indepedientes, tal que $\mathbb{E}(Y_i) = 0$ y $a_i \leq Y_i \leq b_i$. Sea $\epsilon > 0$. Entonces, para algún t > 0

$$\mathbb{P}(|\overline{Y_n} - \mu| \ge \epsilon) \le 2e^{-2n\epsilon^2/(b-a)^2}.$$

- La desigualdad de Hoeffding proporciona una cota superior a la probabilidad de que la suma de variables aleatorias se desvíe una cierta cantidad de su valor esperado.
- **Corolario** Si X_1, X_2, \dots, X_n son independientes con $\mathbb{P}(a \le X_i \le b) = 1$ y una media común μ , entonces con probabilidad de al menos 1δ

$$|\overline{X_n} - \mu| \le \sqrt{\frac{(b-a)^2}{2n} \log\left(\frac{2}{\delta}\right)}.$$



- (4日) (部) (音) (音) (音)

•

• Sean Y_1, Y_2, \ldots, Y_n observaciones indepedientes, tal que $\mathbb{E}(Y_i) = 0$ y $a_i \leq Y_i \leq b_i$. Sea $\epsilon > 0$. Entonces, para algún t > 0

$$\mathbb{P}(|\overline{Y_n} - \mu| \ge \epsilon) \le 2e^{-2n\epsilon^2/(b-a)^2}.$$

- La desigualdad de Hoeffding proporciona una cota superior a la probabilidad de que la suma de variables aleatorias se desvíe una cierta cantidad de su valor esperado.
- **Corolario** Si X_1, X_2, \dots, X_n son independientes con $\mathbb{P}(a \leq X_i \leq b) = 1$ y una media común μ , entonces con probabilidad de al menos 1δ

$$|\overline{X_n} - \mu| \le \sqrt{\frac{(b-a)^2}{2n} \log\left(\frac{2}{\delta}\right)}.$$





• **Ejemplo** Sea $X_1, X_2, \dots, X_n \sim \text{Bernoulli}(p)$. Desde la desigualdad Hoeffding se tiene

$$\mathbb{P}(|\overline{X_n}-p|>\epsilon)\leq 2\epsilon^{-2n\epsilon^2}.$$

• Teorema de McDiarmid Sea $X_1, X_2, ... X_n$ variables aleatorias independientes. Suponganse que

$$\sup_{x_1,\ldots,x_n,x_i'} \left| g(x_1,\ldots,x_{i-1},x_i,x_{i+1},\ldots,x_n) - g(x_1,\ldots,x_{i-1},x_i',x_{i+1},\ldots,x_n) \right|$$

para $i = 1, \ldots, n$. Entonces

$$\mathbb{P}\Big(g(X_1,\ldots,X_n)-\mathbb{E}(g(X_1,\ldots,X_n))\geq\epsilon\Big)\leq \exp\Big\{-\frac{2\epsilon^2}{\sum_{i=1}^n c_i^2}\Big\}.$$



MSc. Julio Hurtado (UTB)

• **Ejemplo** Sea $X_1, X_2, ..., X_n \sim \text{Bernoulli}(p)$. Desde la desigualdad Hoeffding se tiene

$$\mathbb{P}(|\overline{X_n}-p|>\epsilon)\leq 2\epsilon^{-2n\epsilon^2}.$$

• Teorema de McDiarmid Sea $X_1, X_2, ... X_n$ variables aleatorias independientes. Suponganse que

$$\sup_{x_1,\ldots,x_n,x_i'} \left| g(x_1,\ldots,x_{i-1},x_i,x_{i+1},\ldots,x_n) - g(x_1,\ldots,x_{i-1},x_i',x_{i+1},\ldots,x_n) \right|$$

para $i = 1, \ldots, n$. Entonces

$$\mathbb{P}\Big(g(X_1,\ldots,X_n)-\mathbb{E}(g(X_1,\ldots,X_n))\geq\epsilon\Big)\leq \exp\Big\{-\frac{2\epsilon^2}{\sum_{i=1}^n c_i^2}\Big\}.$$

10 / 21

MSc. Julio Hurtado (UTB)

Teoría de Probabilidad

2020

• **Ejemplo** Sea $X_1, X_2, \dots, X_n \sim \text{Bernoulli}(p)$. Desde la desigualdad Hoeffding se tiene

$$\mathbb{P}(|\overline{X_n} - p| > \epsilon) \le 2\epsilon^{-2n\epsilon^2}.$$

• **Teorema de McDiarmid** Sea $X_1, X_2, ... X_n$ variables aleatorias independientes. Suponganse que

$$\sup_{x_1,\ldots,x_n,x_i'} \left| g(x_1,\ldots,x_{i-1},x_i,x_{i+1},\ldots,x_n) - g(x_1,\ldots,x_{i-1},x_i',x_{i+1},\ldots,x_n) \right|$$

para $i = 1, \ldots, n$. Entonces

$$\mathbb{P}\Big(g(X_1,\ldots,X_n)-\mathbb{E}(g(X_1,\ldots,X_n))\geq\epsilon\Big)\leq \exp\Big\{-\frac{2\epsilon^2}{\sum_{i=1}^n c_i^2}\Big\}.$$

- **Ejemplo** Supongamos que lanzamos *m* pelotas en *n* recipientes. ¿ Qué fracción de los recipientes están vacios?.
- Sea M el número de recipientes vacios y sea F = M/n la fracción de recipientes vacios. Podemos escribir $Z = \sum_{i=1}^{n} Z_i$, donde $Z_i = 1$ de un recipiente i está vacío y $Z_i = 0$ en otro caso. Entonces

$$\mu = \mathbb{E}(Z) = \sum_{i=1}^{n} \mathbb{E}(Z_i) = n(1 - 1/n)^m = ne^{m\log(1 - 1/n)} \approx ne^{-m/n}.$$

- y $\theta = \mathbb{E}(F) = \mu/n \approx e^{-m/n}$. ¿ Cuán cerca está Z de μ ?.
- Para ello definamos las variables X_1, \ldots, X_m donde $X_s = i$ si la pelota s cae en el recipiente i. Entonces $Z = g(X_1, \ldots, X_m)$. Si movemos una pelota a un recipiente diferente, entonces Z puede cambiar a lo más 1. Así del Teorema de McDiarmind con $c_i = 1$ muestra que

 $\mathbb{P}(|Z-\mu|>t) < 2e^{-2t^2/m}$

- **Ejemplo** Supongamos que lanzamos *m* pelotas en *n* recipientes. ¿ Qué fracción de los recipientes están vacios?.
- Sea M el número de recipientes vacios y sea F = M/n la fracción de recipientes vacios. Podemos escribir $Z = \sum_{i=1}^{n} Z_i$, donde $Z_i = 1$ de un recipiente i está vacío y $Z_i = 0$ en otro caso. Entonces

$$\mu = \mathbb{E}(Z) = \sum_{i=1}^{n} \mathbb{E}(Z_i) = n(1 - 1/n)^m = ne^{m\log(1 - 1/n)} \approx ne^{-m/n}.$$

- y $\theta = \mathbb{E}(F) = \mu/n \approx e^{-m/n}$. ¿ Cuán cerca está Z de μ ?.
- Para ello definamos las variables X_1, \ldots, X_m donde $X_s = i$ si la pelota s cae en el recipiente i. Entonces $Z = g(X_1, \ldots, X_m)$. Si movemos una pelota a un recipiente diferente, entonces Z puede cambiar a lo más 1. Así del Teorema de McDiarmind con $c_i = 1$ muestra que

 $\mathbb{P}(|Z - \mu| > t) \le 2e^{-2t^2/m}$

- **Ejemplo** Supongamos que lanzamos *m* pelotas en *n* recipientes. ¿ Qué fracción de los recipientes están vacios?.
- Sea M el número de recipientes vacios y sea F=M/n la fracción de recipientes vacios. Podemos escribir $Z=\sum_{i=1}^n Z_i$, donde $Z_i=1$ de un recipiente i está vacío y $Z_i=0$ en otro caso. Entonces

$$\mu = \mathbb{E}(Z) = \sum_{i=1}^{n} \mathbb{E}(Z_i) = n(1 - 1/n)^m = ne^{m\log(1 - 1/n)} \approx ne^{-m/n}.$$

- y $\theta = \mathbb{E}(F) = \mu/n \approx e^{-m/n}$. ¿ Cuán cerca está Z de μ ?.
- Para ello definamos las variables X_1, \ldots, X_m donde $X_s = i$ si la pelota s cae en el recipiente i. Entonces $Z = g(X_1, \ldots, X_m)$. Si movemos una pelota a un recipiente diferente, entonces Z puede cambiar a lo más 1. Así del Teorema de McDiarmind con $c_i = 1$ muestra que

 $\mathbb{P}(|Z - \mu| > t) \le 2e^{-2t^2/m}$

- **Ejemplo** Supongamos que lanzamos *m* pelotas en *n* recipientes. ¿ Qué fracción de los recipientes están vacios?.
- Sea M el número de recipientes vacios y sea F=M/n la fracción de recipientes vacios. Podemos escribir $Z=\sum_{i=1}^n Z_i$, donde $Z_i=1$ de un recipiente i está vacío y $Z_i=0$ en otro caso. Entonces

$$\mu = \mathbb{E}(Z) = \sum_{i=1}^{n} \mathbb{E}(Z_i) = n(1 - 1/n)^m = ne^{m\log(1 - 1/n)} \approx ne^{-m/n}.$$

- y $\theta = \mathbb{E}(F) = \mu/n \approx e^{-m/n}$. ¿ Cuán cerca está Z de μ ?.
- Para ello definamos las variables X_1, \ldots, X_m donde $X_s = i$ si la pelota s cae en el recipiente i. Entonces $Z = g(X_1, \ldots, X_m)$. Si movemos una pelota a un recipiente diferente, entonces Z puede cambiar a lo más 1. Así del Teorema de McDiarmind con $c_i = 1$ muestra que

 $\mathbb{P}(|Z-\mu| > t) \le 2e^{-2t^2/m}$

- **Ejemplo** Supongamos que lanzamos *m* pelotas en *n* recipientes. ¿ Qué fracción de los recipientes están vacios?.
- Sea M el número de recipientes vacios y sea F=M/n la fracción de recipientes vacios. Podemos escribir $Z=\sum_{i=1}^n Z_i$, donde $Z_i=1$ de un recipiente i está vacío y $Z_i=0$ en otro caso. Entonces

$$\mu = \mathbb{E}(Z) = \sum_{i=1}^{n} \mathbb{E}(Z_i) = n(1 - 1/n)^m = ne^{m\log(1 - 1/n)} \approx ne^{-m/n}.$$

- y $\theta = \mathbb{E}(F) = \mu/n \approx e^{-m/n}$. ¿ Cuán cerca está Z de μ ?.
- Para ello definamos las variables X_1, \ldots, X_m donde $X_s = i$ si la pelota s cae en el recipiente i. Entonces $Z = g(X_1, \ldots, X_m)$. Si movemos una pelota a un recipiente diferente, entonces Z puede cambiar a lo más 1. Así del Teorema de McDiarmind con $c_i = 1$ muestra que

 $\mathbb{P}(|Z-\mu|>t)\leq 2e^{-2t^2/m}$

- **Ejemplo** Supongamos que lanzamos *m* pelotas en *n* recipientes. ¿ Qué fracción de los recipientes están vacios?.
- Sea M el número de recipientes vacios y sea F=M/n la fracción de recipientes vacios. Podemos escribir $Z=\sum_{i=1}^n Z_i$, donde $Z_i=1$ de un recipiente i está vacío y $Z_i=0$ en otro caso. Entonces

$$\mu = \mathbb{E}(Z) = \sum_{i=1}^{n} \mathbb{E}(Z_i) = n(1 - 1/n)^m = ne^{m\log(1 - 1/n)} \approx ne^{-m/n}.$$

- y $\theta = \mathbb{E}(F) = \mu/n \approx e^{-m/n}$. ¿ Cuán cerca está Z de μ ?.
- Para ello definamos las variables X_1, \ldots, X_m donde $X_s = i$ si la pelota s cae en el recipiente i. Entonces $Z = g(X_1, \ldots, X_m)$. Si movemos una pelota a un recipiente diferente, entonces Z puede cambiar a lo más 1. Así del Teorema de McDiarmind con $c_i = 1$ muestra que

 $\mathbb{P}(|Z-\mu|>t)\leq 2e^{-2t^2/m}$

Desigualdad de Cauchy -Schwartz

• Como las fracción de recipientes vacios es F=Z/m con media $\theta=\mu/n$. Tenemos

$$\mathbb{P}(|F - \theta| > t) = \mathbb{P}(|Z - \mu| > nt) \le 2e^{-2n^2t^2/m}$$

 Desigualdad de Cauchy -Schwartz Si X y Y tienen varianza finita, entonces

$$\mathbb{E}|XY| \leq \sqrt{\mathbb{E}(X^2)\mathbb{E}(Y^2)}.$$

• La desigualdad de Cauchy-Schwarz puede ser escrita como

$$Cov^2(X, Y) \le \delta_X^2 \delta_Y^2$$



4□ > 4□ > 4 □ > 4 □ > 4 □ > □

Desigualdad de Cauchy -Schwartz

• Como las fracción de recipientes vacios es F=Z/m con media $\theta=\mu/n$. Tenemos

•

$$\mathbb{P}(|F-\theta|>t)=\mathbb{P}(|Z-\mu|>nt)\leq 2e^{-2n^2t^2/m}.$$

 Desigualdad de Cauchy -Schwartz Si X y Y tienen varianza finita, entonces

$$\mathbb{E}|XY| \leq \sqrt{\mathbb{E}(X^2)\mathbb{E}(Y^2)}.$$

• La desigualdad de Cauchy-Schwarz puede ser escrita como

$$Cov^2(X, Y) \le \delta_X^2 \delta_Y^2$$
.



Desigualdad de Cauchy -Schwartz

• Como las fracción de recipientes vacios es F=Z/m con media $\theta=\mu/n$. Tenemos

•

$$\mathbb{P}(|F-\theta|>t)=\mathbb{P}(|Z-\mu|>nt)\leq 2e^{-2n^2t^2/m}.$$

 Desigualdad de Cauchy -Schwartz Si X y Y tienen varianza finita, entonces

$$\mathbb{E}|XY| \leq \sqrt{\mathbb{E}(X^2)\mathbb{E}(Y^2)}.$$

La desigualdad de Cauchy-Schwarz puede ser escrita como

$$Cov^2(X, Y) \le \delta_X^2 \delta_Y^2$$



Desigualdad de Cauchy -Schwartz

• Como las fracción de recipientes vacios es F=Z/m con media $\theta=\mu/n$. Tenemos

•

$$\mathbb{P}(|F-\theta|>t)=\mathbb{P}(|Z-\mu|>nt)\leq 2e^{-2n^2t^2/m}.$$

 Desigualdad de Cauchy -Schwartz Si X y Y tienen varianza finita, entonces

$$\mathbb{E}|XY| \leq \sqrt{\mathbb{E}(X^2)\mathbb{E}(Y^2)}.$$

• La desigualdad de Cauchy-Schwarz puede ser escrita como

$$Cov^2(X, Y) \leq \delta_X^2 \delta_Y^2$$
.



Desigualdad de Cauchy -Schwartz

• Como las fracción de recipientes vacios es F=Z/m con media $\theta=\mu/n$. Tenemos

$$\mathbb{P}(|F-\theta|>t)=\mathbb{P}(|Z-\mu|>nt)\leq 2e^{-2n^2t^2/m}.$$

 Desigualdad de Cauchy -Schwartz Si X y Y tienen varianza finita, entonces

$$\mathbb{E}|XY| \leq \sqrt{\mathbb{E}(X^2)\mathbb{E}(Y^2)}.$$

La desigualdad de Cauchy-Schwarz puede ser escrita como

$$Cov^2(X, Y) \le \delta_X^2 \delta_Y^2$$
.



• **Desigualdad de Jensen** Si *g* es convexa, entonces

$$\mathbb{E}g(X) \geq g(\mathbb{E}X)$$

Si g es cóncava

$$\mathbb{E}g(X) \leq g(\mathbb{E}X).$$

• **Ejemplo** La distancia de Kullbacker-Leibler entre una distribución Gaussiana p con media μ_1 y varianza σ_1^2 y una distribución Gaussiana q con media μ_2 y varianza σ_2^2 es dado por

$$D(p,q) = \log \frac{\sigma_2}{\sigma_1} + \frac{\sigma_1^2 + (\mu_1 - \mu_2)^2}{2\sigma_2^2} - \frac{1}{2}$$



• **Desigualdad de Jensen** Si *g* es convexa, entonces

$$\mathbb{E}g(X) \geq g(\mathbb{E}X)$$

• Si g es cóncava

$$\mathbb{E}g(X) \leq g(\mathbb{E}X).$$

• **Ejemplo** La distancia de Kullbacker-Leibler entre una distribución Gaussiana p con media μ_1 y varianza σ_1^2 y una distribución Gaussiana q con media μ_2 y varianza σ_2^2 es dado por

$$D(p,q) = \log \frac{\sigma_2}{\sigma_1} + \frac{\sigma_1^2 + (\mu_1 - \mu_2)^2}{2\sigma_2^2} - \frac{1}{2}$$



• **Desigualdad de Jensen** Si *g* es convexa, entonces

$$\mathbb{E}g(X) \geq g(\mathbb{E}X)$$

• Si g es cóncava

$$\mathbb{E}g(X) \leq g(\mathbb{E}X).$$

• **Ejemplo** La distancia de Kullbacker-Leibler entre una distribución Gaussiana p con media μ_1 y varianza σ_1^2 y una distribución Gaussiana q con media μ_2 y varianza σ_2^2 es dado por

$$D(p,q) = \log \frac{\sigma_2}{\sigma_1} + \frac{\sigma_1^2 + (\mu_1 - \mu_2)^2}{2\sigma_2^2} - \frac{1}{2}.$$



• **Desigualdad de Jensen** Si *g* es convexa, entonces

$$\mathbb{E}g(X) \geq g(\mathbb{E}X)$$

• Si g es cóncava

$$\mathbb{E}g(X) \leq g(\mathbb{E}X).$$

• **Ejemplo** La distancia de Kullbacker-Leibler entre una distribución Gaussiana p con media μ_1 y varianza σ_1^2 y una distribución Gaussiana q con media μ_2 y varianza σ_2^2 es dado por

$$D(p,q) = \log \frac{\sigma_2}{\sigma_1} + \frac{\sigma_1^2 + (\mu_1 - \mu_2)^2}{2\sigma_2^2} - \frac{1}{2}.$$



YARSHIA I

• **Teorema** Supongamos que $X_n \ge 0$ y para cada $\epsilon > 0$,

$$\mathbb{P}(X_n > \epsilon) \le c_1 e^{-c_2 n \epsilon^2}$$

para algún $c_2 > 0$ y $c_1 > 1/e$. Entonces

$$\mathbb{E}(X_n) \leq \sqrt{\frac{C}{n}}.$$

donde
$$C = (1 + \log(c_1))/c_2$$

• Teorema Sean X_1, \ldots, X_n variables aleatorias. Supongamos que existe un $\delta > 0$ tal que $\mathbb{E}(e^{tX_i}) \leq e^{t^2\delta^2/2}$ para todo t > 0. Entonces

$$\mathbb{E}\left(\max_{1\leq i\leq n}X_i\right)\leq \delta\sqrt{2\log n}$$



• **Teorema** Supongamos que $X_n \ge 0$ y para cada $\epsilon > 0$,

$$\mathbb{P}(X_n > \epsilon) \le c_1 e^{-c_2 n \epsilon^2}$$

para algún $c_2 > 0$ y $c_1 > 1/e$. Entonces

$$\mathbb{E}(X_n) \leq \sqrt{\frac{C}{n}}.$$

donde
$$C = (1 + \log(c_1))/c_2$$

• **Teorema** Sean X_1, \ldots, X_n variables aleatorias. Supongamos que existe un $\delta > 0$ tal que $\mathbb{E}(e^{tX_i}) \leq e^{t^2\delta^2/2}$ para todo t > 0. Entonces

$$\mathbb{E}\left(\max_{1\leq i\leq n}X_i\right)\leq \delta\sqrt{2\log n}.$$



4□ → 4周 → 4 ■ **→ 4** ■ **→ 9 9 (**

• **Teorema** Supongamos que $X_n \ge 0$ y para cada $\epsilon > 0$,

$$\mathbb{P}(X_n > \epsilon) \le c_1 e^{-c_2 n \epsilon^2}$$

para algún $c_2 > 0$ y $c_1 > 1/e$. Entonces

$$\mathbb{E}(X_n) \leq \sqrt{\frac{C}{n}}.$$

donde $C = (1 + \log(c_1))/c_2$

• **Teorema** Sean X_1, \ldots, X_n variables aleatorias. Supongamos que existe un $\delta > 0$ tal que $\mathbb{E}(e^{tX_i}) \leq e^{t^2\delta^2/2}$ para todo t > 0. Entonces

$$\mathbb{E}\left(\max_{1\leq i\leq n}X_i\right)\leq \delta\sqrt{2\log n}.$$



- En Estadística, Probabilidades y Machine Learning, usamos la notación o_P y O_P . Por ejemplo, $a_n = o(1)$ significa que $a_n \to 0$ cuando $n \to \infty$. $a_n = o(b_n)$ significa $a_n/b_n = o(1)$.
- $a_n = O(1)$ (eventualmente acotados) significa que para un n una cantidad muy grande, $|a_n| \le C$ para algún C > 0. $a_n = O(b_n)$, significa que $a_n/b_n = O(1)$.
- Escribimos $a_n \sim b_n$ si ambos a/b y b/a son eventualmente acotados $(a_n = \Theta(b_n))$. Veamos estas cosas en el terreno de las probabilidades, es decir $Y_n = o_P(1)$ significa que para cada $\epsilon > 0$,

$$\mathbb{P}(|Y_n| > \epsilon) \to 0$$

- Decimos que $Y_n = o_P(a_n)$ si, $Y_n/a_n = o_P(1)$.
- Si tenemos $Y_n = O_P(1)$ si, para cada $\epsilon > 0$, existe un C > 0 tal que





MSc. Julio Hurtado (UTB)

- En Estadística, Probabilidades y Machine Learning, usamos la notación o_P y O_P . Por ejemplo, $a_n = o(1)$ significa que $a_n \to 0$ cuando $n \to \infty$. $a_n = o(b_n)$ significa $a_n/b_n = o(1)$.
- $a_n = O(1)$ (eventualmente acotados) significa que para un n una cantidad muy grande, $|a_n| \le C$ para algún C > 0. $a_n = O(b_n)$, significa que $a_n/b_n = O(1)$.
- Escribimos $a_n \sim b_n$ si ambos a/b y b/a son eventualmente acotados $(a_n = \Theta(b_n))$. Veamos estas cosas en el terreno de las probabilidades es decir $Y_n = o_P(1)$ significa que para cada $\epsilon > 0$,

$$\mathbb{P}(|Y_n| > \epsilon) \to 0.$$

- Decimos que $Y_n = o_P(a_n)$ si, $Y_n/a_n = o_P(1)$.
- Si tenemos $Y_n = O_P(1)$ si, para cada $\epsilon > 0$, existe un C > 0 tal que

$$\mathbb{P}(|Y_n| > C) \le \epsilon$$



- En Estadística, Probabilidades y Machine Learning, usamos la notación o_P y O_P . Por ejemplo, $a_n = o(1)$ significa que $a_n \to 0$ cuando $n \to \infty$. $a_n = o(b_n)$ significa $a_n/b_n = o(1)$.
- $a_n = O(1)$ (eventualmente acotados) significa que para un n una cantidad muy grande, $|a_n| \le C$ para algún C > 0. $a_n = O(b_n)$, significa que $a_n/b_n = O(1)$.
- Escribimos $a_n \sim b_n$ si ambos a/b y b/a son eventualmente acotados $(a_n = \Theta(b_n))$. Veamos estas cosas en el terreno de las probabilidades, es decir $Y_n = o_P(1)$ significa que para cada $\epsilon > 0$,

$$\mathbb{P}(|Y_n| > \epsilon) \to 0$$

- Decimos que $Y_n = o_P(a_n)$ si, $Y_n/a_n = o_P(1)$.
- Si tenemos $Y_n = O_P(1)$ si, para cada $\epsilon > 0$, existe un C > 0 tal que





MSc. Julio Hurtado (UTB)

- En Estadística, Probabilidades y Machine Learning, usamos la notación o_P y O_P . Por ejemplo, $a_n = o(1)$ significa que $a_n \to 0$ cuando $n \to \infty$. $a_n = o(b_n)$ significa $a_n/b_n = o(1)$.
- $a_n = O(1)$ (eventualmente acotados) significa que para un n una cantidad muy grande, $|a_n| \le C$ para algún C > 0. $a_n = O(b_n)$, significa que $a_n/b_n = O(1)$.
- Escribimos $a_n \sim b_n$ si ambos a/b y b/a son eventualmente acotados $(a_n = \Theta(b_n))$. Veamos estas cosas en el terreno de las probabilidades, es decir $Y_n = o_P(1)$ significa que para cada $\epsilon > 0$,

•

$$\mathbb{P}(|Y_n| > \epsilon) \to 0.$$

- Decimos que $Y_n = o_P(a_n)$ si, $Y_n/a_n = o_P(1)$.
- Si tenemos $Y_n = O_P(1)$ si, para cada $\epsilon > 0$, existe un C > 0 tal que





- En Estadística, Probabilidades y Machine Learning, usamos la notación o_P y O_P . Por ejemplo, $a_n = o(1)$ significa que $a_n \to 0$ cuando $n \to \infty$. $a_n = o(b_n)$ significa $a_n/b_n = o(1)$.
- $a_n = O(1)$ (eventualmente acotados) significa que para un n una cantidad muy grande, $|a_n| \le C$ para algún C > 0. $a_n = O(b_n)$, significa que $a_n/b_n = O(1)$.
- Escribimos $a_n \sim b_n$ si ambos a/b y b/a son eventualmente acotados $(a_n = \Theta(b_n))$. Veamos estas cosas en el terreno de las probabilidades, es decir $Y_n = o_P(1)$ significa que para cada $\epsilon > 0$,
 - $\mathbb{P}(|Y_n| > \epsilon) o 0.$
- Decimos que $Y_n = o_P(a_n)$ si, $Y_n/a_n = o_P(1)$.
- Si tenemos $Y_n = O_P(1)$ si, para cada $\epsilon > 0$, existe un C > 0 tal que





◆□ ト ◆圖 ト ◆夏 ト

- En Estadística, Probabilidades y Machine Learning, usamos la notación o_P y O_P . Por ejemplo, $a_n = o(1)$ significa que $a_n \to 0$ cuando $n \to \infty$. $a_n = o(b_n)$ significa $a_n/b_n = o(1)$.
- $a_n = O(1)$ (eventualmente acotados) significa que para un n una cantidad muy grande, $|a_n| \le C$ para algún C > 0. $a_n = O(b_n)$, significa que $a_n/b_n = O(1)$.
- Escribimos $a_n \sim b_n$ si ambos a/b y b/a son eventualmente acotados $(a_n = \Theta(b_n))$. Veamos estas cosas en el terreno de las probabilidades, es decir $Y_n = o_P(1)$ significa que para cada $\epsilon > 0$,
- •

$$\mathbb{P}(|Y_n| > \epsilon) \to 0.$$

- Decimos que $Y_n = o_P(a_n)$ si, $Y_n/a_n = o_P(1)$.
- Si tenemos $Y_n = O_P(1)$ si, para cada $\epsilon > 0$, existe un C > 0 tal que

$$\mathbb{P}(|Y_n| > C) \leq \epsilon.$$



- En Estadística, Probabilidades y Machine Learning, usamos la notación o_P y O_P . Por ejemplo, $a_n = o(1)$ significa que $a_n \to 0$ cuando $n \to \infty$. $a_n = o(b_n)$ significa $a_n/b_n = o(1)$.
- $a_n = O(1)$ (eventualmente acotados) significa que para un n una cantidad muy grande, $|a_n| \le C$ para algún C > 0. $a_n = O(b_n)$, significa que $a_n/b_n = O(1)$.
- Escribimos $a_n \sim b_n$ si ambos a/b y b/a son eventualmente acotados $(a_n = \Theta(b_n))$. Veamos estas cosas en el terreno de las probabilidades, es decir $Y_n = o_P(1)$ significa que para cada $\epsilon > 0$,

 $\mathbb{P}(|Y_n| > \epsilon) o 0.$

- Decimos que $Y_n = o_P(a_n)$ si, $Y_n/a_n = o_P(1)$.
- Si tenemos $Y_n = O_P(1)$ si, para cada $\epsilon > 0$, existe un C > 0 tal que

$$\mathbb{P}(|Y_n| > C) \leq \epsilon.$$



4 □ ▶ < □ ▶ < ≧ ▶</p>

• Se dice que $Y_n = O_P(a_n)$ si $Y_n/a_n = O_P(1)$. Sean Y_1, Y_2, \ldots, Y_n lanzamientos de monedas, esto es $Y_i \in \{0,1\}$. Sea $p = \mathbb{P}(Y_i = 1)$. Sea

$$\hat{p_n} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n Y_i$$

Se prueba que: $\hat{p_n} - p = o_P(1)$ y $\hat{p_n} - p = O_P(1/\sqrt{n})$.





• Se dice que $Y_n = O_P(a_n)$ si $Y_n/a_n = O_P(1)$. Sean Y_1, Y_2, \ldots, Y_n lanzamientos de monedas, esto es $Y_i \in \{0,1\}$. Sea $p = \mathbb{P}(Y_i = 1)$. Sea

$$\hat{p_n} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n Y_i$$

Se prueba que: $\hat{p_n} - p = o_P(1)$ y $\hat{p_n} - p = O_P(1/\sqrt{n})$.









17 / 21













2020





∢ロト∢御ト∢造ト∢造ト、造り