Statistique et Informatique (31005)

2018-2019

Nicolas Baskiotis

Sorbonne Université équipe MLIA, Laboratoire d'Informatique de Paris 6 (LIP6) http://3i005.lip6.fr

Cours 5:

Variable aléatoire réelle continue Théorème central limite Applications

Plan

- Variable aléatoire réelle et thérorie de la mesure

Mesures de probabilités sur \mathbb{R}

Motivation

Modéliser des résultats d'expériences aléatoires pouvant être des réels quelconques.

Par exemple : mesures de temps, de distances, d'espaces.

Exemple: Probabilité continue uniforme sur [0, 1]

On souhaite créer une mesure telle que chaque valeur est équiprobable. Plus exactement : si $0 \le a < b \le 1$, P([a, b]) = b - a.

Plus généralement : on souhaite associer une mesure de probabilité aux intervalles de \mathbb{R} .

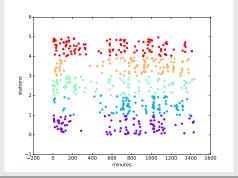
Mesures de probabilités sur ℝ

Motivation

Modéliser des résultats d'expériences aléatoires pouvant être des réels quelconques.

Par exemple : mesures de temps, de distances, d'espaces.

Exemple: Emprunt de vélib



Quelques détails techniques...

Objectif

- Probabilité d'un point : en général, nulle (sinon, probabilité discrète)
- définir la probabilité sur un ensemble de points (infini non dénombrable) et qui respecte les propriétés des probabilités discrètes.

Problème...

Selon la théorie usuelle (théorie des ensembles + axiome du choix) : Il n'existe pas de fonction P telle que :

- P est une mesure de probabilité,
- P peut être calculée pour n'importe quel sous-ensemble de [0, 1],
- **3** pour tout intervalle $[a, b] \subset [0, 1]$: P([a, b]) = b a.

Autrement dit:

Il existe des ensembles de \mathbb{R} qui sont *non mesurables* : ensembles de Vitali par exemple. (Non-mesurable ~ contradiction s'ils l'étaient).

Mesures de probabilités : définition générale (1)

Tribu

Une tribu \mathcal{T} sur un ensemble Ω contient des sous-ensembles de Ω et vérifie :

- $\Omega \in \mathcal{T}$.
- \bullet si $E \in \mathcal{T}$, alors $\Omega \setminus E \in \mathcal{T}$,
- \bullet si $(E_i)_{i\geq 1}$ est une suite d'ensembles appartenant à \mathcal{T} , alors $\bigcup_{i\geq 1} E_i \in \mathcal{T}$.

Note : l'ensemble des parties de Ω est une tribu.

Tribu de Borel

- La tribu de Borel sur \mathbb{R} , notée \mathcal{B} , est la plus petite tribu contenant tous les intervalles de \mathbb{R} , par exemple tous les ensembles du type : $\bigcup_{i \in \mathbb{N}} [a_i, b_i]$
- la tribu de Borel sur \mathbb{R}^n , notée \mathcal{B}_n est la plus petite tribu contenant les produits cartésiens de n ensembles de \mathcal{B} : $\{I_1 \times I_2 \times ... \times I_n | \forall k, I_k \in \mathcal{B}\} \subset \mathcal{B}_n.$

Les tribus de Borel contiennent les ensembles intéressants du point de vue des probabilités.

Mesures de probabilités : définition générale (2)

Espace mesurable

Un espace mesurable est un couple (Ω, \mathcal{T}) , où Ω est un ensemble et \mathcal{T} est une tribu sur Ω . (Note : $(\mathbb{R}, \mathcal{B})$ est donc un espace mesurable.)

Mesure de probabilité

Soit (Ω, \mathcal{T}) un espace mesurable.

Une mesure sur (Ω, \mathcal{T}) est une fonction $P : \mathcal{T} \to [0, +\infty[$ telle que :

- $\forall E \in \mathcal{T}, P(E) > 0,$
- 3 si $(E_i)_{i>1}$ sont deux à deux disjoints, et $\forall i, E_i \in \mathcal{T}$, alors

$$P(\bigcup_{i\geq 1} E_i) = \sum_{i\geq 1} P(E_i).$$

1 Si de plus $P(\Omega) = 1$, alors P est une mesure de probabilité.

Cette définition généralise la définition du cours 1 en prenant $\mathcal{P}(\Omega)$ comme tribu sur O lorsque O est discret.

Mesure de Borel

Fait marquant 2

Il existe une mesure λ sur $(\mathbb{R},\mathcal{B}),$ appelée mesure de Borel, telle que :

pour tout intervalle
$$[a,b]$$
 de \mathbb{R} $(a \le b)$, $\lambda([a,b]) = b - a$.

La mesure de probabilité uniforme sur un intervalle [A,B],A < B est alors :

$$\forall I \in \mathcal{B}, P(I) = \frac{\lambda(I \cap [A, B])}{B - A}$$

Mesure de Borel sur \mathbb{R}^n

La mesure de Borel sur $(\mathbb{R}^n, \mathcal{B}_n)$, notée λ_n est définie par :

$$\forall I_1 \in \mathcal{B}, ..., I_n \in \mathcal{B}, \lambda_n (I_1 \times ... \times I_n) = \prod_{k=1}^n \lambda(I_k)$$

Par exemple : $\lambda_2([0, 1/2] \times [0, 1/2]) = 1/4$.

 λ_2 correspond à l'aire d'une figure dans le plan, λ_3 au volume d'un objet dans l'espace à 3 dimensions.

Plan

- Densité de probabilité

Densité de probabilité

Définition

Une mesure de probabilité P sur $(\mathbb{R}^n, \mathcal{B}_n)$ admet une fonction de densité $p: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$ si: pour tout $I \subset \mathcal{B}_n$, $P(I) = \int_{x \in I} p(x) d\lambda_n(x)$

Exemples

• Si P est une mesure de probabilité sur (\mathbb{R},\mathcal{B}) qui admet comme fonction de densité p, alors pour tout a < b, on a :

$$P(]a,b]) = \int_a^b p(x)dx$$
 (avec les notations usuelles de l'intégrale sur \mathbb{R}).

La loi uniforme sur [a, b] admet comme fonction de densité :

$$p(x) = \begin{cases} \frac{1}{b-a} & \text{si } x \in [a,b] \\ 0 & \text{sinon} \end{cases},$$

une v.a. réelle à valeurs dans un ensemble discret n'a pas de fonction de

Variables aléatoires à valeurs réelles

Variable aléatoire réelle

Soit *P* est une mesure de probabilité sur (Ω, \mathcal{T}) .

Une variable aléatoire réelle est une fonction $X : \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ telle que :

$$\forall I \in \mathcal{B}, X^{-1}(I) \in \mathcal{T}$$

X induit une mesure de probabilité P_X sur (\mathbb{R},\mathcal{B}) par :

$$P_X(I) = P(X \in I) = P(X^{-1}(I)).$$

Note : cette définition généralise notre définition de variable aléatoires à valeurs réelles sur des ensembles discrets.

Fonctions de répartition et de densité d'une v.a.r.

Fonction de répartition

Soit X une variable aléatoire réelle sur (Ω, \mathcal{T}, P) .

La fonction de répartition de X, notée F_X , est définie par :

$$F_X: \left(\begin{array}{ccc} \mathbb{R} & \rightarrow & [0,1] \\ t & \mapsto & P(X \leq t) \end{array} \right)$$

On a alors $P(a < X < b) = F_X(b) - F_X(a)$.

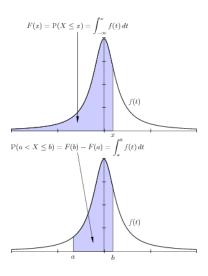
Fonction de densité

Une v.a. réelle X admet une fonction de densité p_X , si, pour tout $x \in \mathbb{R}$:

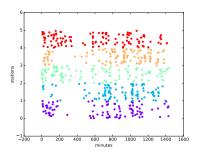
$$F_X(x) = \int_{-\infty}^x p_X(u) du.$$

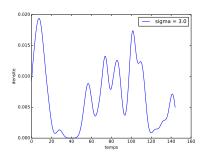
- On a alors, pour a < b, $P(a < X \le b) = \int_a^b p_X(u) du$.
- Si X est une v.a.r. telle que sa fonction de répartition est dérivable, alors $p_X = F_X'$ est une densité de X.

Fonctions de répartition et de densité d'une v.a.r.



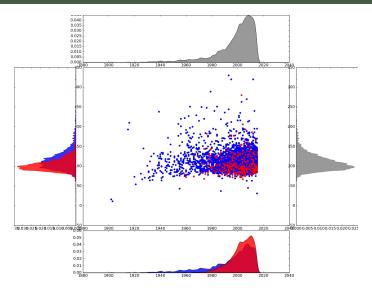
Exemples : emprunt de velib





Densité de la probabilité d'emprunt d'un vélib à une borne donnée durant une journée.

Exemples : densité jointe



Densité jointe durée d'un film et année de production.

Espérance et variance d'une v.a.r. continue

Définition et propriétés

• Soit X une v.a.r. sur espace probabilisé $(\mathbb{R}^n, \mathcal{B}_n, P)$ où P a une fonction de densité p. L'espérance de X est alors définie par :

$$\mathbb{E}(X) = \int_{\omega \in \Omega} X(\omega) p(\omega) d\lambda_n(\omega).$$

• Soit X, une v.a.r. de densité p_X . L'espérance de X est définie par :

$$\mathbb{E}(X) = \int_{-\infty}^{+\infty} u p_X(u) du.$$

- La variance de X est définie par : $V(X) = \mathbb{E}((X \mathbb{E}(X))^2)$.
- Soit $f: \mathbb{R} \mapsto \mathbb{R}$. Alors : $\mathbb{E}\big(f(X)\big) = \int_{-\infty}^{+\infty} f(u) p_X(u) du$

Les résultats montrés pour les v.a.r. à valeurs discrètes restent vraies :

- Les propriétés de l'espérance et de la variance,
- les inégalités de Markov et Tchebychev, et la loi des grands nombres.

Application : Méthodes de Monte-Carlo

Types d'algorithmes probabilistes

- Algorithmes Las Vegas : renvoient toujours la réponse correcte, mais dans un temps variable,
- algorithmes de Monte-Carlo : les ressources sont limitées a priori, mais le résultat peut ne pas être exact.

Exemple : approximation de nombres réels

Principe de la méthode (exemples : approximation de $\ln 2$ et de π) :

• écrire le nombre comme l'espérance d'une fonction d'une v.a.r. à densité,

$$\ln 2 = \int_0^1 \frac{1}{1+u} du, \frac{\pi}{4} = \int_{u=0}^1 \int_{v=0}^1 I_{\{u^2+v^2 \le 1\}} du dv$$

- 2 générer *n* valeurs selon la densité, calculer la fonction pour chaque valeur échantillonnée,
- loi des grands nombres : la moyenne des *n* valeurs calculées tend vers le nombre qu'on souhaite calculer.

Plan

- Lois usuelles

Loi exponentielle

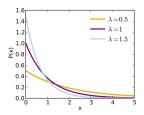
Définition et propriétés

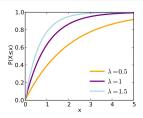
Une v.a.r. X suit une loi exponentielle de paramètre $\lambda > 0$ si elle admet comme densité de probabilité :

$$p_X(t) = \begin{cases} \lambda e^{-\lambda t} & \text{si } t \geq 0 \\ 0 & \text{sinon} \end{cases}.$$

On a alors:

- $\mathbb{E}(X) = \frac{1}{\lambda}$, $V(X) = \frac{1}{\lambda^2}$, $F_X(t) = P(X \le t) = 1 e^{-\lambda t}$.
- La loi exponentielle est l'analogue continu de la loi géométrique,
- elle représente le temps d'attente avant la réalisation d'un événement.





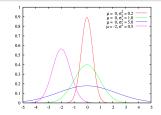
Loi normale

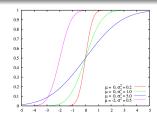
Définition et propriétés

Une v.a.r. X suit une loi normale (ou gaussienne) de paramètres μ et σ^2 si elle admet comme densité de probabilité :

$$p_X(t) = \frac{1}{\sigma\sqrt{2\pi}}e^{-\frac{1}{2\sigma^2}(x-\mu)^2}$$

- $\mathbb{E}(X) = \mu$, $V(X) = \sigma^2$ (σ est donc *l'écart-type* de X).
- Si $\mu = 0$, on parle de loi *centrée*.
- Si $\mu = 0$ et $\sigma = 1$ alors X suit une loi normale *centrée réduite*.

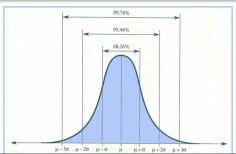




Loi normale (2)

Propriétés additionelles

- Symétrie: $F_X(\mu + t) = 1 F_X(\mu t) \Leftrightarrow P(X < \mu t) = P(X > \mu + t),$
- Si X suit une loi normale de paramètres (μ, σ^2) , alors $Y = \alpha X + \beta$ suit une loi normale de paramètres $\alpha\mu + \beta$ et $\alpha^2\sigma^2$. En particulier, $\frac{X-\mu}{\sigma}$ suit une loi normale centrée réduite.
- Si X et X' sont indépendantes et suivent respectivement une loi normale de paramètres (μ, σ^2) et $(\mu', {\sigma'}^2)$, alors X + X' suit une loi normale de paramètres $\mu + \mu'$ et $\sigma^2 + {\sigma'}^2$.



Plan

- Théorème central limite

Énoncé du théorème

Soit $(X_n)_{n>1}$ une suite de v.a.r. indépendantes et identiquement distribuées, d'espérances et de variances finies.

Les X_n peuvent suivre n'importe quelle loi dès que ces deux conditions sont respectées.

On note $\mu = \mathbb{E}(X_n)$ et $\sigma = \sqrt{V(X_n)}$ l'espérance et l'écart-type de X_n .

• En notant $S_n = \sum_{k < n} X_k$, on a :

 $\frac{S_n - n\mu}{\sigma\sqrt{n}}$ a une espérance de *O* et un écart-type de 1

$$\lim_{n\to\infty}P\big(\frac{S_n-n\mu}{\sigma\sqrt{n}}\leq t\big)=\Phi(t$$

où
$$\Phi(t) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \int_{-\infty}^{t} e^{-\frac{1}{2}x^2} dx$$

Énoncé du théorème

Soit $(X_n)_{n>1}$ une suite de v.a.r. indépendantes et identiquement distribuées, d'espérances et de variances finies.

Les X_n peuvent suivre n'importe quelle loi dès que ces deux conditions sont respectées.

On note $\mu = \mathbb{E}(X_n)$ et $\sigma = \sqrt{V(X_n)}$ l'espérance et l'écart-type de X_n .

- En notant $S_n = \sum_{k < n} X_k$, on a :
 - $\frac{S_n n\mu}{\sigma_2 \sqrt{n}}$ a une espérance de O et un écart-type de 1
- De plus, pour tout t :

$$\lim_{n\to\infty} P\left(\frac{S_n - n\mu}{\sigma\sqrt{n}} \le t\right) = \Phi(t)$$

$$\operatorname{où} \Phi(t) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \int_{-\infty}^{t} e^{-\frac{1}{2}x^{2}} dx.$$

Φ est la fonction de répartition de la loi normale centrée réduite.

interprétation

$$\lim_{n\to\infty} P\big(\frac{S_n-n\mu}{\sigma\sqrt{n}}\leq t\big) = P(\,Y\leq t) \ \, \text{où}\ \, \text{Y suit une loi normale centrée réduite.}$$

Formulation alternative informelle:

lorsque
$$n$$
 est grand : $P(\frac{S_n - n\mu}{\sigma\sqrt{n}} \le t) \approx P(Y \le t)$

$$P(S_n \le z) \approx P(Y \le \frac{z - n\mu}{\sigma\sqrt{n}})$$

$$P(S_n \le k) = \sum_{i=0}^{k} C_n^i p^i (1-p)^{n-i} \approx P\left(Y \le \frac{k - np}{\sqrt{np(1-p)}}\right)$$

interprétation

 $\lim_{n\to\infty} P(\frac{S_n-n\mu}{\sigma\sqrt{n}}\leq t) = P(Y\leq t) \text{ où } Y \text{ suit une loi normale centrée réduite.}$

Formulation alternative informelle:

lorsque
$$n$$
 est grand : $P(\frac{S_n - n\mu}{\sigma\sqrt{n}} \le t) \approx P(Y \le t)$

ou encore (toujours lorsque n est grand) :

$$P(S_n \le z) \approx P(Y \le \frac{z - n\mu}{\sigma\sqrt{n}})$$

$$P(S_n \le k) = \sum_{i=0}^k C_n^i p^i (1-p)^{n-i} \approx P\left(Y \le \frac{k - np}{\sqrt{np(1-p)}}\right)$$

interprétation

$$\lim_{n\to\infty} P(\frac{S_n-n\mu}{\sigma\sqrt{n}}\leq t) = P(Y\leq t) \text{ où } Y \text{ suit une loi normale centrée réduite.}$$

Formulation alternative informelle:

lorsque
$$n$$
 est grand : $P(\frac{S_n - n\mu}{\sigma\sqrt{n}} \le t) \approx P(Y \le t)$

ou encore (toujours lorsque n est grand) :

$$P(S_n \le z) \approx P(Y \le \frac{z - n\mu}{\sigma\sqrt{n}})$$

Exemple : X_n sont des v.a. de Bernoulli de paramètre p

lorsque n est grand:

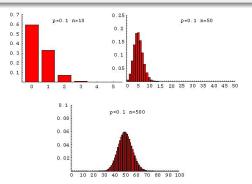
$$P(S_n \le k) = \sum_{i=0}^k C_n^i p^i (1-p)^{n-i} \approx P\left(Y \le \frac{k-np}{\sqrt{np(1-p)}}\right)$$

Exemple : les X_n sont des v.a. de Bernoulli de paramètre p

lorsque *n* est grand :

$$P(S_n \le k) = \sum_{i=0}^k C_n^i p^i (1-p)^{n-i} \approx P\left(Y \le \frac{k-np}{\sqrt{np(1-p)}}\right)$$

En pratique : une loi binomiale peut être approximée par une loi normale si np > 10 et n(1-p) > 10



TCL et loi des grands nombres

Soit $(X_n)_{n>1}$ une suite de v.a.r. indépendantes et identiquement distribuées. On note μ leur espérance et σ leur écart-type.

On note $S_n = \sum_{k < n} X_k$.

Loi des grands nombres :

$$\forall t > 0, P(-t \leq \frac{S_n}{n} - \mu \leq t) \xrightarrow[n \to \infty]{} 1.$$

Théorème central limite :

$$\forall t > 0, P\left(-\frac{\sigma t}{\sqrt{n}} \le \frac{S_n}{n} - \mu \le \frac{\sigma t}{\sqrt{n}}\right) \xrightarrow[n \to \infty]{} 2\Phi(t) - 1$$

Plan

- Variable aléatoire réelle et thérorie de la mesure
- Densité de probabilité
- 3 Lois usuelles
- Théorème central limite
- 5 Applications

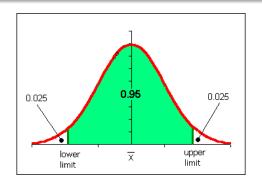
Intervalles de confiance

Définition

Soit *X*, une variable aléatoire réelle.

Un intervalle de confiance à c% pour un paramètre p est défini par deux fonctions u et v telles que :

$$P(u(X)$$



Intervalles de confiance

Exemple: I.C. pour l'espérance d'une loi normale

Soient $X_1, ..., X_n, n$ v.a.r. indépendantes et suivant une loi normale d'espérance μ et d'écart-type σ .

L'espérance μ est inconnue. On souhaite déterminer un intervalle de valeurs possibles pour μ , en supposant que σ est connue.

On note
$$X = \sum_{i=1}^{n} X_n$$
. $\frac{X - n\mu}{\sigma\sqrt{n}}$ suit une loi normale centrée réduite.

donc
$$\forall t, P(-t < \frac{X - n\mu}{\sigma\sqrt{n}} \le t) = 2\Phi(t) - 1$$
. Donc, en fixant :

- t tel que $2\Phi(t) 1 = c/100$ (par exemple : t = 2 pour 95%),
- $u(x) = \frac{x}{n} \frac{\sigma t}{\sqrt{n}}$
- $v(x) = \frac{x}{n} + \frac{\sigma t}{\sqrt{n}}$

on a $P(u(X) < \mu < v(X)) \ge c/100$.

c'est un intervalle de confiance à c% pour le paramètre μ .

En théorie de l'information

Entropie: quantité d'information

- Je cherche à deviner un nombre entre 0 et 100 en posant des questions.
- quelle question m'apporte le plus d'information?
 - le nombre est-il pair?
 - le nombre finit-il par 12?
 - le nombre est-il supérieur à 50?
- Notion d'entropie : nombre minimum de question à poser pour trouver le nombre.

Définition

- Soit p une v.a. X à n valeurs distinctes i, chacune de probabilité pi,
- la probabilité de (x_1, \dots, x_t) tend vers $\prod_{k=1}^n p_k^{tp_k} = (\prod_{k=1}^n p_k^{p_k})^t$,
- l'entropie de p est $H(p) = -\sum_{i=1}^{n} p_i log(p_i)$

Utilisations (entre autre)

- Codage de Huffman
- Arbres de décision

Classification et maximum de vraissemblance

Maximum de vraissemblance

Soit

- une famille de modèle $\mathcal{M} = \{\mathcal{M}_{\theta}\}$, paramètrée par un vecteur réel θ
- Vraissemblance d'un modèle pour des données X : $L(X; M_{\theta}) = p(X|M_{\theta}) = \prod_{x \in X} p(x|M_{\theta})$
- Maximum de vraissemblance : choix du modèle qui maximise la vraissemblance

Applications:

- classification d'images par histogramme
- classification de séquences : reconnaissance de la parole
- infection et diffusion dans les graphes
- ...

Applications: dilemne de l'exploration/exploitation

Question: problème du bandit-manchot

- soit K machines à sous disponible, toutes différentes,
- connaissant le résultat de mes n dernières tentatives,
- quelle machine jouée pour maximiser mes gains?

Modélisation:

- chaque machine suit une loi inconnue v_k d'espérance μ_k ,
- soit μ* la machine i* d'espérance maximale,
- soit *l_t* la machine jouée au coup *t*, *x_l*, la v.a. du gain associé,
- regret après *n* coups : $R_n = n * v_{i^*} \sum_{t=1}^n x_{t}$
- minimiser : $\mathbb{E}(R_n) = n\mu^* \mathbb{E} \sum_{i=1}^K T_i(n)\mu_i$ avec $T_i(n)$ le nombre de fois ou la machine i a été joué durant n coups.

Applications: dilemne de l'exploration/exploitation

Politique de sélection

- ϵ -greedy : jouer avec une certaine probabilité la meilleure machine, au hasard sinon.
- Upper-Confidence Bound : politique optimiste.
 - Inégalité d'Hoeffding : avec une probabilité au moins 1ϵ ,

$$\mathbb{E}X \leq \frac{1}{m} \sum_{s=1}^{m} X_s + \sqrt{\frac{log(\epsilon^{-1})}{2m}}$$

UCB :

argmax
$$\mu_i + \sqrt{\frac{2log(t+1)}{T_i(t)}}$$

Utilisations:

- marketing ciblé/google ads
- approximation de monte-carlo : I.A pour go