Optimisation convexe en ligne

Regrets logarithmiques

Samuel Givois - Fatou Sall

Apprentissage en ligne Ensae

Vendredi 6 avril 2018

- 1. Problème
- 2. Hypothèses
- 3. OGD et EWOO
- 4. « Online Newton Step »
- 5. Implémentation



Problème

Objectif



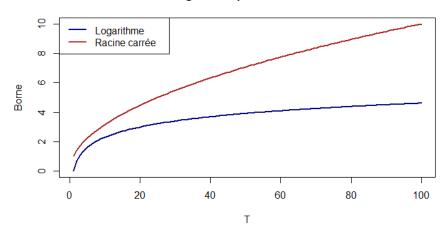
Hazan, E., Kalai, A., Kale, S., Agarwal, A. (2006, June). Logarithmic regret algorithms for online convex optimization. *International Conference on Computational Learning Theory* (pp. 499-513). Springer, Berlin, Heidelberg.

- Problème d'optimisation convexe en ligne.
- Cadre introduit par Zinkevich en 2003.
 - ▶ Descente de gradient en ligne en $O(\sqrt{T})$
- ightharpoonup Algorithmes en O(log(T)) sous certaines hypothèses

Croissances des bornes



Bornes logarithmique et en racine carrée



Notations



- ► Ensemble convexe $K \in \mathbb{R}^n$
- T périodes
- ▶ Décisions $x_1, ..., x_T \in K$
- Fonctions de perte convexes $f_1, ..., f_T : K \to \mathbb{R}$

Regret :
$$R_T = \sum_{t=1}^{T} f_t(x_t) - \min_{x \in K} \sum_{t=1}^{T} f_t(x)$$

On veut garantir R_T faible



Hypothèses

Hypothèses



Hypothèse forte:

- $G \geqslant 0$: $\exists G \geqslant 0$ tq $\forall t \leqslant T$, $\forall x \in K$, $||\nabla f_t(x)|| \leqslant G$
- ► $H \ge 0$: $\exists H \ge 0$ tq $\forall t \le T$, $\forall x \in K$, $\nabla^2 f_t(x) \ge HI_n$

Hypothèse faible :

$$\exists \alpha \geqslant 0 \text{ tq } \forall t \leqslant T, h_t : x \mapsto e^{-\alpha f_t(x)} \text{ est concave sur } K$$

La première implique la seconde.

Démonstration



Démonstration en dimension 1 :

$$h''_t(x) = ((\alpha f'_t(x))^2 - \alpha f''_t(x))e^{-\alpha f_t(x)} \le 0$$

$$\Leftrightarrow \alpha \le \frac{f''_t(x)}{(f'_t(x))^2}$$

Résultats



A remplir



OGD et EWOO

Descente de gradient en ligne (OGD)



Descente de gradient dans le cadre « en ligne ».

Pas : η_1 , ..., η_T .

Mise à jour :

$$\mathbf{x}_{t+1} = \Pi_{K}(\mathbf{x}_{t} - \mathbf{\eta}_{t+1} \nabla f_{t}(\mathbf{x}_{t}))$$

Projection:

$$\Pi_K(y) = \underset{x \in K}{\operatorname{argmin}} ||x - y||$$

OGD - Borne du regret



Théorème

Supposons que $\exists G, H \geqslant 0$ tel que $\forall t \leqslant T, \forall x \in K$,

 $||\nabla f_t(x)||\leqslant G \text{ et } \nabla^2 f_t(x) \geq HI_n.$

Alors, en prenant $\forall t \leqslant \text{T,} \, \eta_t = \frac{1}{\text{H}t} \text{, on a} \, :$

$$R_{\mathsf{T}} \leqslant \frac{\mathsf{G}^2}{2\mathsf{H}}(1 + \mathsf{log}(\mathsf{T}))$$

OGD - Eléments de preuve



1. Inégalité de Taylor-Lagrange :

$$f_t(x_t) - f_t(x^*) \leq \nabla_t^T (x_t - x^*) - \frac{H}{2} ||x^* - x_t||^2$$

- 2. Propriété des projections sur un ensemble convexe : borne pour $\nabla_t^T(x_t-x^*)$
- 3. Simplification grâce au choix des η_t

Poids exponentiels (EWOO)



Généralisation de l'algorithme EWA au cas continu. Poids exponentiels :

$$w_{t+1}(x) = e^{-\alpha \sum_{\tau=1}^{t} f_{\tau}(x)} = \prod_{\tau=1}^{t} h_{\tau}(x)$$

Mise à jour :

$$x_{t+1} = \frac{\int_K x w_{t+1}(x) dx}{\int_K w_{t+1}(x) dx}$$



Théorème

Supposons que $\exists \alpha$ tel que $\forall t \leqslant T$, $h_t : x \mapsto e^{-\alpha f_t(x)}$ est concave sur K.

Alors, on a:

$$R_{\mathsf{T}} \leqslant \frac{\mathsf{n}}{\alpha} (1 + \log(1 + \mathsf{T}))$$

EWOO - Eléments de preuve



1. Concavité de h_t et inégalité de Jensen, puis produit

téléscopique :
$$\prod_{\tau=1}^t h_{\tau}(x_{\tau}) \geqslant \frac{\int_K \prod_{\tau=1}^t h_{\tau}(x) dx}{\text{vol}(K)}$$

- 2. Borne sur ensemble S construit à partir de x^* et K (concavité et positivité de h_t).
- 3. Volume de S à partir de celui de K (mise à l'échelle en dimension n).



« Online Newton Step »

Changement de fonction de perte



 $x_1, ..., x_{T+1}$: décisions « follow the leader ». On a :

$$R_{T} = \sum_{t=1}^{T} f_{t}(x_{t}) - \min_{x \in K} \sum_{t=1}^{T} f_{t}(x) \leqslant \sum_{t=1}^{T} (f_{t}(x_{t}) - f_{t}(x_{t+1}))$$

Soit \tilde{f}_t tel que : $\forall t$, $\tilde{f}_t(x_t)=f_t(x_t)$ et $\forall x$, $\tilde{f}_t(x)\leqslant f(x_t)$. Alors,

$$R_{\mathsf{T}} \leqslant \tilde{R}_{\mathsf{T}} \leqslant \sum_{t=1}^{\mathsf{T}} \left(\tilde{f}_{t}(\tilde{x}_{t}) - \tilde{f}_{t}(\tilde{x}_{t+1}) \right)$$

Follow the Approximate Leader (FTAL)



Paramètre B

- x_1 arbitraire
- Pour $t \ge 2$, $x_t = \underset{x \in K}{\operatorname{argmin}} \sum_{t=1}^{t-1} \tilde{f}_t(x)$
- $\begin{aligned} \tilde{\mathbf{f}}_{t}(\mathbf{x}) &= \\ \mathbf{f}_{t}(\mathbf{x}_{t}) + \nabla_{t}^{\mathsf{T}}(\mathbf{x} \mathbf{x}_{t}) + \frac{\beta}{2}(\mathbf{x} \mathbf{x}_{t})^{\mathsf{T}} \nabla_{t} \nabla_{t}^{\mathsf{T}}(\mathbf{x} \mathbf{x}_{t}) \end{aligned}$

Justification



Soit $f: K \mapsto \mathbb{R}$ tel que $e^{-\alpha f(x)}$ est concave, de gradient borné $||\nabla f|| \le G$, et $\beta = \frac{1}{2} \min(\frac{1}{4GD}, \alpha)$. $\forall x, y \in K$:

$$f(x) \ge f(y) + \nabla f(y)^{\mathsf{T}}(x - y) + \frac{\beta}{2}(x - y)^{\mathsf{T}} \nabla f(y) \nabla f(y)^{\mathsf{T}}(x - y)$$

Sous les mêmes hypothèses :

$$\sum_{t=1}^{T} \left(\tilde{f}_t(\tilde{x}_t) - \tilde{f}_t(\tilde{x}_{t+1}) \right) \leqslant 3(\frac{1}{\alpha} + 4GD) n \log(T)$$

Online Newton Step (ONS)



« Online Newton Step » : application de l'algorithme de Newton-Raphson au cas en ligne. Equivalence entre ONS et FTAL.



Implémentation

Sélection de portefeuille



- Application au problème de la sélection de portefeuille.
- Jeu de données : indices boursiers de 490 actions S&
 P entre 2001 et 2005 (source : ici)
- Cotation sur 1000 jours

Modélisation



- A chaque période, choix d'un portefeuille x_t .
- Hypothèse : $x_t^T u = 1$, donc K est le simplexe $K = \{y \in \mathbb{R}^n | y^T u = 1 \text{ et } \forall k, y_k \ge 0\}$
- A chaque période, prix de marché $c_{\mathrm{t}}=rac{a_{\mathrm{t}}}{a_{\mathrm{t-1}}}$
- Fonction de perte logarithmique : $f_t(x_t) = -\log(x_t^T c_t)$

Dérivées



Gradient :

$$\nabla f_{t}(x_{t}) = \frac{-1}{x_{t}^{\mathsf{T}} c_{t}} c_{t}$$

Hessienne :

$$\nabla^{2} f_{t}(x_{t}) = \frac{1}{(x_{t}^{T} c_{t})^{2}} (c_{t,i} c_{t,j})_{i,j}$$