## MVA ENS Cachan Paris Saclay

# Prediction for Individual Sequences Notes de Cours

Cours donné par Vianney Perchet Note prises par Adrien Lina

9 mars 2018

#### 1 Lecture 6 : Modèle en full monitoring

#### Pseudo-regret 1.1

Nous avons vu EXP4 au dernier cours : à chaque temps t

- Nous avons vu EXF4 au definier cours : a chaque temps t— le joueur observe les avis d'experts  $\xi_t^{(i)}, ..., \xi_t^{(N)} \in [K]$  le joueur choisit le bras  $\pi_t = \xi_t^{(i)}$  avec proba  $q_t^{(i)}$  où  $q_t \in \Delta_N$ . C'est équivalent à  $\pi_t = k$  avec proba  $p_t^{(k)}$  où  $p_t = \mathbb{E}_{i \sim q_t}[\delta_{\xi_t^{(i)}}]$  (et donc  $p_t^{(k)} = 0$

$$\sum_{i=1}^{N} q_t^{(i)} \mathbb{1}_{\{\xi_t^{(i)} = k\}}).$$

- on estime les rewards des bras :  $\widehat{X_t^{(k)}} = \frac{X_t^{(k)} 1}{p_t^{(k)}} \{ \mathbb{k} = \pi_{\mathbb{k}} \}$
- on estime le reward des experts :  $\widehat{Y_t^{(i)}} = \widehat{X_t^{(\xi_t^{(i)})}}$
- mise à jour des poids :

$$q_t^{(i)} = \frac{e^{\eta \widehat{R_t^{(i)}}}}{\sum\limits_{i=1}^N e^{\eta \widehat{R_t^{(j)}}}} \qquad \text{où} \quad \widehat{R_t^{(i)}} = \sum\limits_{s=1}^{t-1} \widehat{Y_s^{(i)}} - \widehat{X_s^{(i)}}$$

Théorème 1.1. pour  $\eta$  bien choisit :

$$\max_{i=1,\dots,N} \mathbb{E}\left[\sum_{t=1}^T X_t^{(\xi_t^{(j)})} - X_t^{(\pi_t)}\right] \leq 2\sqrt{TK\log N}$$

Remarque 1.1. En faisant les mêmes astuces que pour EXP3.P, on peut avoir le même résultat sur le regret et non le pseudo-regret.

Remarque 1.2. On peut remarquer (c'est utile pour la démonstration)

$$\mathbb{E}_{i \sim q_t} \left[ Z_t^{(\xi_t^{(i)})} \right] = \sum_{i=1}^N q_t^{(i)} Z_t^{(\xi_t^{(i)})}$$

$$= \sum_{i=1}^N q_t^{(i)} \sum_{k=1}^K \mathbb{1}\{k = \xi_t^{(i)}\} Z_t^k$$

$$= \sum_{k=1}^K \sum_{i=1}^N \mathbb{1}_{\{k = \xi_t^{(i)}\}} Z_t^k$$

$$= \mathbb{E}_{q \sim p_t} \left[ Z_t^{(k)} \right]$$

 $D\acute{e}monstration$ . en suivant la preuve de EXP avec  $q_t$  au lieu de  $p_t$  et l'esnemble des experts à la place des bras, on a (faible perte ou small notice en anglais) :

$$\widehat{R_t^{(i)}} \le \frac{\log N}{\eta} + \eta \sum_{t=1}^T \mathbb{E}_{i \sim q_t} \left[ \left( \widehat{Y_t^{(i)}} \right)^2 \right]$$
 (1)

οù

$$\widehat{R_t^{(i)}} = \sum_{s=1}^{t-1} \widehat{Y_s^{(i)}} - \mathbb{E}_{k \sim p_t} \left[ \widehat{X_s^{(k)}} \right] = \sum_{s=1}^{t-1} \widehat{X_s^{(\xi_t^{(i)})}} - \mathbb{E}_{k \sim p_t} \left[ \widehat{X_s^{(k)}} \right]$$

 $\operatorname{car} \, \widehat{\eta Y_t^{(i)}} \leq 1 \,\, \forall (t,i)$  On calcule les espérences :

$$\begin{split} \mathbb{E}\left[\widehat{Y_t^{(i)}}\right] &= \mathbb{E}\left[\widehat{X_t^{(\xi_t^{(i)})}}\right] \\ &= \mathbb{E}\left[\mathbb{E}_{\pi_t \sim p_t}\left[\frac{X_t^{(\xi_t^{(i)})} - 1}{p_t^{(\xi_t^{(i)})}}\mathbb{1}_{\{\xi_t^{(i)} = \pi_t\}}\right]\right] \\ &= \mathbb{E}\left[X_t^{(\xi_t^{(i)})} - 1\right] \end{split}$$

$$\begin{split} \mathbb{E}\left[\mathbb{E}_{k \sim p_t}\left[\widehat{X_s^{(k)}}\right]\right] &= \mathbb{E}\left[\sum_{k=1}^K p_t^{(k)} \widehat{X_t^{(k)}}\right] \\ &= \mathbb{E}\left[\sum_{k=1}^K p_t^{(k)} \frac{X_t^{(k)} - 1}{p_t^{(k)}} \mathbb{1}_{\{k = \pi_t\}}\right] \\ &= \mathbb{E}\left[X_t^{(\pi_t)} - 1\right] \end{split}$$

$$\begin{split} \mathbb{E}_{i \sim q_t} \left[ \left( \widehat{Y_t^{(i)}} \right)^2 \right] &= \mathbb{E}_{i \sim q_t} \left[ \left( \widehat{X_t^{(\xi_t^{(i)})}} \right)^2 \right] \\ &= \mathbb{E}_{k \sim p_t} \left[ \left( \widehat{X_t^{(k)}} \right)^2 \right] \\ &= \mathbb{E}_{k \sim p_t} \left[ \left( \frac{X_t^{(k)} - 1}{p_t^{(k)}} \mathbb{1}_{\{k = \pi_t\}} \right)^2 \right] \\ &= \mathbb{E}_{k \sim p_t} \left[ \left( \frac{X_t^{(k)} - 1}{p_t^{(k)}} \right)^2 \mathbb{1}_{\{k = \pi_t\}} \right] \\ &= \frac{\left( X_t^{(\pi_t)} - 1 \right)^2}{p_t^{(\pi_t)}} \end{split}$$

Enfin

$$\begin{split} \mathbb{E}\left[\mathbb{E}_{i \sim q_t}\left[\left(\widehat{Y_t^{(i)}}\right)^2\right]\right] &\leq \mathbb{E}\left[\frac{1}{p_t^{(\pi_t)}}\right] \\ &\leq \mathbb{E}\left[\mathbb{E}_{\pi_t \sim p_t}\left[\frac{1}{p_t^{(\pi_t^{(\pi_t)})}}\right]\right] \\ &\leq K \end{split}$$

On prend l'espérance de (1) et on remplace :

$$\begin{split} \mathbb{E}\left[\sum_{t=1}^T X_t^{(\xi_t^{(i)})} - 1 - (X_t^{(\pi_t)} - 1)\right] &\leq \frac{\log N}{\eta} + \eta TK \\ &\leq 2\sqrt{TK\log N} \quad \text{ où } \eta = \sqrt{\frac{\log N}{TK}} \end{split}$$

## 1.2 Regret interne

Définition 1.1 (Regret interne).

$$\begin{split} R_t^{(i \rightarrow j)} &= \sum_{t=1}^T \left( X_t^{(j)} - X_t^{(\pi_t)} \mathbb{1}_{\{\pi_t = i\}} \right) \\ R_t^{(interne)} &= \max_{(i,j)} R_T^{(i \rightarrow j)} \end{split}$$

Remarque 1.3. Si on sait minimiser le regret interne, alors  $R_T^{(j)} = \sum_{i=1}^K R_t^{(i \to j)}$ , donc  $R_T \le K R_T^{(\text{interne})}$  et donc on sait controler le regret externe.

Pour controler le regret interne, on définit les  $K^2$  experts (on note la loi  $q_t^{(k)}$ ) :

$$\xi_t^{(i \to j)} = \begin{cases} i & \text{avec proba 0} \\ j & \text{avec proba } p_t^{(i)} + p_t^{(j)} \\ k & \text{avec proba } p_t^{(k)} \end{cases}$$

Définition valide car  $p_t$  ne dépend que de l'info jusqu'à t-1. Utiliser l'algo précédet sur ces experts minimise le regret intere :

$$\mathbb{E}\left[\sum_{t=1}^{T} X_{t}^{(\xi_{t}^{(i\to j)})} - X_{t}^{(\pi_{t})}\right] \leq 2\sqrt{2TK\log K}$$

οù

$$\mathbb{E}\left[X_{t}^{(\xi_{t}^{(i\to j)})} - X_{t}^{(\pi_{t})}\right] = \mathbb{E}\left[\sum_{k=1}^{K} q_{t}^{(k)} X_{t}^{(k)} - p_{t}^{(k)} X_{t}^{(k)}\right]$$

$$= \mathbb{E}\left[p_{t}^{(i)} X_{t}^{(i)} - p_{t}^{(j)} X_{t}^{(j)}\right]$$

$$= \mathbb{E}\left[p_{t}^{(i)} (X_{t}^{(j)} - X_{t}^{(i)})\right]$$

$$= \mathbb{E}\left[(X_{t}^{(j)} - X_{t}^{(i)})\mathbb{1}_{\{i=\pi_{t}\}}\right]$$

Donc

$$\mathbb{E}[R_T^{(i\to j)}] \le 2\sqrt{2TK\log K}$$

Remarque 1.4. L'inverse n'est pas vrai.

## 1.3 Ensemble de bras continu

**Définition 1.2.** À chaque temps t:

- Le joueur prend l'action  $a_t \in \mathcal{A} \subseteq \mathbb{R}^d$ ;
- L'adversaire choisit  $g_t : \mathcal{A} \to [0,1]$ ;
- Le joeur observe
  - $g_t(a) \forall a \in \mathcal{A} : info \ complète$
  - $-g_t(a_t)$ : bandit

But: minimiser le regret

$$R_t^{(a)} = \sum_{t=1}^{T} g_t(a) - g_t(a_t) \forall a \in \mathcal{A}$$

#### 1.3.1 Réduction du carde précédent en discrétisant

Si les fonctios  $g_t$  sont  $\beta$ -Holder:  $|g_t(a_1) - g_t(a_2)| \le c||a_1 - a_2||_2^{\beta}$ . On peut approximer  $\mathcal{A}$  par une grille  $\widehat{\mathcal{A}}_{\epsilon}$  telle que  $\operatorname{Card}(\widehat{\mathcal{A}}_{\epsilon}) \lesssim \left(\frac{||\mathcal{A}||}{\epsilon}\right)^d$  et

$$\forall a \in \mathcal{A}, \exists \hat{a} \in \widehat{\mathcal{A}}_{\epsilon} |||a - \hat{a}|| \leq \epsilon$$

Si on applique les algos précédents à  $\widehat{\mathcal{A}}_{\epsilon}$  on a :

— Info complète :  $\forall a \in \mathcal{A}, \exists \hat{a} \in \widehat{\mathcal{A}}_{\epsilon} |||a - \hat{a}|| \leq \epsilon$  :

$$R_t^{(a)} = \sum_{t=1}^T g_t(a) - g_t(a_t)$$

$$= \sum_{t=1}^T g_t(a) - g_t(\hat{a}) + \sum_{t=1}^T g_t(\hat{a})g_t(a_t)$$

$$\leq cT||a - \hat{a}||_2^\beta + 2\sqrt{T\log(\operatorname{Card}(\widehat{\mathcal{A}}_{\epsilon}))}$$

$$\leq cT\epsilon^\beta + 2\sqrt{Td\log\left(\frac{||\mathcal{A}||}{\epsilon}\right)}$$

$$\leq c + 2\sqrt{Td\log\left(\frac{||\mathcal{A}||}{\epsilon}\right)} \quad \text{avec } \epsilon = \frac{1}{T}$$

On est content car  $\max_{a} R_T^{(a)} \leq (O)(T)$ , mais :

- complexité horrible  $\simeq \frac{1}{\epsilon^d} \simeq T^{\frac{d}{\beta}}$
- dépendance en d indésirable
- choix de  $\epsilon$
- Bandits:

$$R_t^{(a)} \le cT\epsilon^{\beta} + 2\sqrt{T\operatorname{Card}(\widehat{\mathcal{A}}_{\epsilon})\log\left(\operatorname{Card}(\widehat{\mathcal{A}}_{\epsilon})\right)}$$
$$\le cT\epsilon^{\beta} + 2\sqrt{Td\frac{||\mathcal{A}||}{\epsilon}\log\left(\frac{||\mathcal{A}||}{\epsilon}\right)}$$

On optimise en  $\epsilon: T\epsilon^{\beta} \simeq \sqrt{\frac{T}{\epsilon^{\beta}}} \Rightarrow \epsilon^{\beta+\frac{d}{2}} = T^{-\frac{1}{2}} \Rightarrow \epsilon = T^{-\frac{1}{2\beta+\alpha}}$ 

$$R_T^{(a)} \lesssim \sqrt{d} T^{1 - \frac{\beta}{2\beta + d}} \simeq \sqrt{d} T^{\frac{\beta + d}{2\beta + d}}$$

On a encore un regret  $\mathcal{O}(T)$  mais il tend vers un regret linéaire quand  $d \to +\infty$  ou  $\beta \to 0$ .

 $Remarque\ 1.5.$  La différence entre le regret pour un bandit et le regret pour un système d'expert :

$$\sum_{t=1}^{T} X_{t}^{(\pi_{t})} = \underbrace{\sum_{t=1}^{T} X_{t}^{(\pi_{t})} - X_{t}^{(k)}}_{\geq -\sqrt{TK \log K}} + \sum_{t=1}^{T} X_{t}^{(k)}$$

$$= \underbrace{\sum_{t=1}^{T} X_{t}^{(\pi_{t})} - X_{t}^{(\xi_{t}^{(i)})}}_{\geq -\sqrt{TK \log N}} + \sum_{t=1}^{T} X_{t}^{(\xi_{t}^{(i)})}$$

### 1.3.2 Descente de gradients sequentielle (Online Gradient Descent)

On se place en fonction complête.

Remarque 1.6. On peut penser en fonction de perte plutôt qu'en gain en posant  $l_t = -g_t$ .

Si  $\mathcal{A}$  est convex et les  $g_t$  sont concaves et G-Lipszchitz :  $||\nabla g_t|| \leq G$  et différentiables, alors on peut utiliser l'algorithme de descente de gradient projeté.

Définition 1.3 (Descente de Gradient Projeté).

$$a_{t+1} = \Pi_{\mathcal{A}} \Big( a_t + \eta \nabla g_t(a_t) \Big)$$

#### Théorème 1.2.

$$\max_{a \in \mathcal{A}} R_T^{(a)} \le 2DG\sqrt{T}$$

 $o\grave{u}\ D \geq \max_{a \in \mathcal{A}} ||a||\ si\ \eta\ est\ bien\ choisit.$ 

Démonstration.

$$R_T^{(a)} = \sum_{t=1}^{T} g_t(a) - g_t(a_t)$$

$$\leq \sum_{t=1}^{T} \nabla g_t(a_t)^T (a - a_t)$$

En notant  $b_{t+1} = a_t + \eta \nabla g_t(a_t)$  de sorte que  $a_{t+1} = \Pi_{\mathcal{A}}(b_t)$ . On a :

$$R_T^{(a)} \le \frac{1}{\eta} \sum_{t=1}^T \underbrace{(b_{t+1} - a_t)^T}_{x^T} \underbrace{(a - a_t)}_{y}$$

On utilise que  $\langle x,y\rangle = \frac{||x||^2 + ||y||^2 - ||x-y||^2}{2}$ :

$$R_T^{(a)} \le \frac{1}{2\eta} \sum_{t=1}^T \left( \underbrace{||b_{t+1} - a_t||^2}_{\eta^2 ||\nabla g_t(a_t)||^2 \le \eta^2 G^2} + ||a - a_t||^2 - ||b_{t+1} - a||^2 \right)$$

Or  $a_t = \Pi_{\mathcal{A}}(b_t)$  donc  $||a - a_t||^2 \le ||a - b_t||^2 \ \forall \ a \in \mathcal{A}$  car  $\mathcal{A}$  est convexe.

$$R_T^{(a)} \le \frac{\eta G^2 T}{2} + \frac{1}{2\eta} \sum_{t=1}^T \left( ||a - b_t||^2 - ||a - b_{t+1}||^2 \right)$$
$$\le \frac{\eta G^2 T}{2} + \frac{||a - b_1||^2}{2\eta}$$

On peut choisir  $b_1 = 0$  et  $\eta = \frac{D}{G\sqrt{T}}$  et donc :

$$R_T^{(a)} \le \frac{\eta TG2}{2} + \frac{D^2}{2\eta} \le GD\sqrt{T}$$

Remarque 1.7. On peut modifier la preuve pour que

$$\sum_{t=1}^{T} g_t(a_t^*) - g_t(a_t) \le cG\sqrt{T\left(\sum_{t=1}^{T} ||a_t^* - a_{t+1}^*||^2 + ||a_1^*||^2\right)}$$

pour toute suite  $a_1^*, ..., a_T^* \in \mathcal{A}$ .

Remarque 1.8. Si  $-g_t$  est fortement convexe, on peut avoir un regret de lordre de  $\mathcal{O}(1)$ .

#### 1.3.3Bandits linéaires

**Définition 1.4** (Bandits linéaires). Correspond à  $g_t(a_t) = a_t^T z_t$  où  $z_t \in \mathcal{Z} \subseteq \mathbb{R}^d$ choisit par l'adversaire.

Remarque 1.9. En info complète, on peut utiliser la descente de gradient : G = $\max_{z \in \mathcal{Z} ||z_t||^2}$ 

$$R_T < GD\sqrt{T}$$

En bandit, on ne peut pas utiliser la descente de gradient car on observe juste  $g_t(a_t) = a_t^T z_t$  et non  $z_t$ . On peut s'en sortir en discretisant l'espace  $\mathcal{A}$  en  $\widehat{\mathcal{A}_{\epsilon}}$  et en utilisant EXP sur  $\widehat{\mathcal{A}_{\epsilon}}$ .

$$\forall a \in \widehat{\mathcal{A}}_{\epsilon}, \quad \widehat{X_t^{(a)}} = a_t^T \widehat{z}_t$$

Comment estimer  $\hat{z}_t$ ? On remarque que  $z_t = \mathbb{E}_{a \sim p_t}[aa^T]^{-1}\mathbb{E}_{a \sim p_t}[aa^Tz_t]$ . On peut choisir l'estimateur

$$\widehat{z}_t = \mathbb{E}_{a \sim p_t} [aa^T]^{-1} a_t \times \underbrace{a_t^T z_t}_{\text{reward observ\'e}}$$

On a bien  $\mathbb{E}_{a \sim p_t}[\hat{z}_t] = z_t$  dès que  $\mathbb{E}_{a \sim p_t}[aa^T]$  est inversible.

**Définition 1.5.** pour  $\epsilon > 0$ ,  $\eta > 0$ ,  $\gamma \in [0, 1]$ 

- On approche  $\mathcal{A}$  par  $\widehat{\mathcal{A}_{\epsilon}}$  de taille  $K_{\epsilon} = \left(\frac{||\mathcal{A}||}{\epsilon}\right)^d$ ;
- On initialise  $p_1$  uniforme sur  $\widehat{\mathcal{A}_{\epsilon}}$ .
- A chaque t > 1:

  - on choisit  $a_t \in \widehat{\mathcal{A}}_{\epsilon}$  avec proba  $p_t$ ; on observe  $g_t(a_t) = a_t^T z_t$  on estime  $\widehat{z}_t = \mathbb{E}_{a \sim p_t}[aa^T]^{-1} a_t \times a_t^T z_t$

— on met à jour :

$$p_t^{(a)} = (1 - \gamma) \frac{e^{\eta \widehat{R_{t-1}^{(a)}}}}{\sum\limits_{a' \in \widehat{\mathcal{A}}_{\epsilon}} e^{\eta \widehat{R_{t-1}^{(a')}}}} + \frac{\gamma}{d} \sum_{i=1}^{d} \mathbb{1}_{\{a\delta e_i\}}$$

$$où \ \widehat{R_{t-1}^{(a)}} = \sum_{s=1}^{t-1} a^T \widehat{z_t} - a_t^T \widehat{z_t}$$

Remarque 1.10. On a supposé  $0 \in \mathcal{A}$  et  $\delta e_1, ..., \delta e_d \in \widehat{\mathcal{A}}_{\epsilon} \subseteq \mathcal{A}$  et  $\delta$  est le rayon de la plus grand boule de norme 2 centrée en 0 et incluse dans  $\mathcal{A}$ .

**Théorème 1.3.** Pour  $\eta, \gamma, \epsilon$  bien choisis, on a

$$\max_{a} \mathbb{E}[R_t^{(a)}] \lesssim d\sqrt{T \log T}$$

 $Remarque~1.11.~\text{Avant, on a$  $vait}~R_T^{(a)} \leq \mathcal{O}(T^{\frac{\beta+d}{2\beta+d}}) = \mathcal{O}(T^{\frac{1+d}{2+d}})$ 

Remarque 1.12. Inconvénient : mauvaise complexité, des algos efficaces sont possibles à partir de généralisation de la descente de gradient.