Legon n°4: EMMIT Lier forte proba-esperan Complexité de Ma demucher application aux modèles Pirècires Contexte: Contrôle de 2 sop | M(f)-M(f) | (treer d'estimation) I. L'en Foste Proba - Espérance. m(p) = 1 = 1 | y, fee; Hypothèr: Y JeF, V (x, y) eSopp (de des données).  $0 \leq P(y_i, P(x_i)) \leq P_{\infty}$ Remarque: En changeant un couple (ni, yi) par n'imposée qua qu'reste des le support de la la des données, M(f) change en plus de de la (via V). Et danc, | Sop | M(f) - M(f) | ) charge an plus de la Il est alors possible d'appliques l'régalté de McDarmid à

Sop |M(f)-M(f)|, ce qui donne, avec probabillé 1-8,

(pour 8 e (0,1)),

| Sostip - M(f)| - E | Sop | M(f) - M(f) |

| Sopher - M(g) - E (sopher (g) - M(g)) | | Set | Pay | Pay |

Donc Pour oblerir des borner avec forte proba, il seff.t d'être capable de donner des bornes en es pérava. (3) II Complexité de Mademaches Idée Pour donner des barnes sur E(sup My). M(f)), il essiste un outil générale appetil la complexation de Made macher. Reformulation on reparametrise les fonchis f (et F) pour des fonchis h (et.4). Nous sommes alors intéressis pro 800 (E(S;)) Définition: M, (H) = E (sop - 2 E.h(z.)) où  $\mathcal{E} = \{\mathcal{E}_{i,j}, \mathcal{E}_{i,j}\}$  est une soite de variables de Mademades indépendantes entre elles et de toutes les autres quantités. Mn(H) s'appelle la complexité de Radenacter de la classe H

Théorème (Propriété de symmetrisales). Les deux inégalités suivales sont vérifiées: « El sop (-1 € h(s)) < 2 M2(M) . [ Sop ( [ (h)) - 2 & h(s, ) ) < 2 Ph (H) preme: L'idee est d'introdice des variables dictoires 2'..., 2' dui sont indépendales entre elles et des centres qualités du problère Has , E (30p ( - E h(5:) - E (h(5)))) = E | sop | - 2 h(z.) - - E E (h(z.)) | | = E | Sop | E | - E (R(2:) - R(2:)))) 

De plus, 2. et 2: at des lois interchangeales (du h(z:)-h(z:)

ost symmetrie) et E: est symmetrie. Elsop (- Elle) < E (Sup ( 1 2 E. All 2; )) + E (Sup ( - 2 - E; h (2; ))) = 2 m (H) III Analyse des modèles linéaix contraints via la complexité de l'adenace « À présentes après le calal de complexité Lemme: Lorsque & la fonchie f(g, ) est G-lipschits
P. S., alors

E (Sup - SE; Ply; , Pln; )) < G. E Sup E E; P(n; ) preue: Admis, voir Bach 2024

1. Norme See My

$$M_{\lambda}(F) = \mathbb{E}\left[\sup_{\Omega(0) \in \mathcal{O}} \left(\frac{1}{\lambda} \hat{\mathcal{E}}_{C}, \Theta^{T}(u_{i})\right)\right]$$

$$= \frac{D}{n} \mathbb{E} \left( \Omega^* \left( \overline{2}^T \varepsilon \right) \right) \left( \Omega^* : norme ducle de \Omega \right).$$

$$M_{\Lambda}(F) = \frac{D}{\Lambda} E(||\mathbf{\Phi}^{T} \mathbf{E}||_{2})$$

Jesser 
$$= \frac{D}{\Lambda} \left| \mathbb{E} \left( \varepsilon^{\intercal} \mathbf{J} \mathbf{J}^{\intercal} \varepsilon \right) \right|$$

$$= \frac{D}{\Lambda} \left| \mathbb{E} \left( t^{\intercal} \left( \varepsilon^{\intercal} \mathbf{J}^{\intercal} \mathbf{J}^{\intercal} \varepsilon \right) \right) \right|$$

$$\frac{\partial}{\partial t} = \frac{D}{\Lambda} \left[ \mathbb{E} \left( \mathbb{E} \left( \mathbb{E}^{T} \mathcal{E} (\mathcal{E}^{T} \mathbb{E}^{T} \mathbb$$

Indep de la dinersion.

Conclum: Labore 
$$f(g_0)$$
 of  $G$ -Lipschit P.S.

Soft of  $f(Sopp(n))$ , alow

 $f(g_0) = \int_{\mathbb{R}^n} \int_$