

רזיסה לנאיט בינארי - המלן

מה קורה כאשר יש הרבה פונק' הס'ים?

בצמצום: $\{x_i\}_{i=1}^{p=1000}$ תמונות של רכב בזוגל טואקסט פיקסלים.
יך המוחק של הרכב מהמבטחה.

נניח לפונק' ההס'ים - $h_{m,n}(x_i) = x_i(m) \cdot x_i(n)$ ונזכיר
גור $y(x_i) = \sum_{m,n} \theta_{m,n} \cdot h_{m,n}(x_i)$. כאשר מניחים פריור
 $\theta \sim \mathcal{N}(0, \Sigma)$.

נשים לב שהמקרה זה מספר פונקציות ההס'ים הוא 10^8 .
כדי לקבל גר המספק הטוב ביותר ל- θ , נשלחל כמה
למצאני השיעור הקודם -

$$\mu_{\theta} = \theta^{MMSE} = \left(\frac{1}{\sigma^2} H^T H + \Sigma_{\theta}^{-1} \right)^{-1} \left(\frac{1}{\sigma^2} H^T y \right)$$

חסר כאן Σ_{θ}^{-1} אהל מניחים $\Sigma_{\theta} = 0$

נשים לב שאלו לפסר כאן מטריצה בזוגל $10^8 \times 10^8$

בהינתן נתון θ^{MMSE} -

$$\theta^{MMSE} = \sum_{\theta} H^T (H \sum_{\theta} H^T + \sigma^2 I)^{-1} y$$

בצורה כזו, אנחנו צריכים להפוך מטריצה 30×30 .

עם זאת, אנחנו עדיין צריכים לעבוד עם \sum_{θ} שהוא מטריצה

גדולה מאוד. אנחנו רוצים למצוא דרך לקוואל לא

הצביל מהאנחנו לעבוד עם גדלים אלו במספר פונק

הבסיס, שלא רק אפ מס' הצולמאל.

משפט: בדואליות של כזוהיה ע"י אלה ביטאיה

ע"י להבטיח הפימאלר היא

$$f_{\theta}(x) = \sum_{n=1}^N \theta_n h_n(x) \quad \theta \sim N(0, \Sigma_{\theta})$$

ונצרכי אה הבטיח הצולמאל

$$f_{\alpha}(x) = \sum_{i=1}^p \alpha_i K(x, x_i) \quad \alpha \sim N(0, K^{-1})$$

$$K_{p \times p}(i, j) \triangleq h(x_i)^T \sum_{\theta} h(x_j)$$

$$K(x, x_i) \triangleq h(x)^T \sum_{\theta} h(x_i)^T \quad !$$

$$f_{\theta}^{MMSE}(x) = f_{\alpha}^{MMSE}(x) \quad \text{אני מתק"ר}$$

הוכחה

לצורך שאם חילקנו את θ^{MMSE} , אז בהינתן קואל

הקלה x , נחשב את הפונקציה שלה קצרה

$$y_{\theta^{MMSE}}(x) = h^T \theta^{MMSE} = h^T(x) \Sigma_{\theta} H^T \alpha^*$$

$$= \sum_i \alpha_i^* h^T(x) \Sigma_{\theta} h(x_i)$$

θ^{MMSE} - מניסוח האטומי של θ^{MMSE}

$$= \sum_i \alpha_i^* k(x, x_i)$$

$$\alpha^* = (H \Sigma_{\theta} H^T + \sigma^2 I)^{-1} y = (K + \sigma^2 I)^{-1} y$$

כאשר

$$y_{\theta^{MMSE}}(x) = \sum_i \alpha_i^* k(x, x_i)$$

כבר כן אפשר לכתוב את

$$\alpha^{MMSE} = \alpha^*$$

נחלק אותה על

הבסיס הזוגי - כתיבה וקטור -

יש המטריצה K מהפונקציה
של ה-cov של α (אפשר לומר)

$$y_{\theta^{MMSE}} = K \alpha, \quad \alpha \sim N(0, \Sigma_{\alpha})$$

$$\alpha^{MMSE} = \left(\frac{1}{\sigma^2} K^T K + \Sigma_{\alpha}^{-1} \right)^{-1} \frac{1}{\sigma^2} K^T y$$

* כעת נשתמש ב

* K על הקו H בהינתן המטריצה, וזה פשוט הפיתוח למצאון קווק.

אנחנו רוצים לכתוב את $\Sigma_{\alpha} = K$ ולכן

$$\alpha^{MMSE} = \left(\frac{1}{\sigma^2} K^T K + \Sigma_{\alpha}^{-1} \right)^{-1} \frac{1}{\sigma^2} K^T y = \left[\left(\frac{1}{\sigma^2} K^T + I \right) K \right]^{-1} \cdot \frac{1}{\sigma^2} K^T y$$

$$= \left(\frac{1}{\sigma^2} K^T + I \right)^{-1} \cdot \frac{1}{\sigma^2} y = (K^T + \sigma^2 I)^{-1} y = \alpha^*$$

למצאון קווק

רמטק סטנדרט: $h_{mn}(x_i) = x_i(m) \cdot x_i(n)$

$$y(x) = \sum_{m,n} \theta_{m,n} \cdot h_{mn}(x)$$

$$\theta \sim N(0, I)$$

בהערה הצטלם ~ נחלק $\alpha_{1000 \times 1}$ α היסוד המרכזי

מחזור 1000×1000 - $\alpha^* = (K + \sigma I)^{-1} y$

אבל אנחנו עדיין צריכים לחלק את המטריצה K ,
באופן L הוא המטריצה דורג מאחתה את

$$K(i,j) = \sum_{m,n} h_{mn}(x_i) \cdot h_{mn}(x_j) \quad \text{כלומר } h(x_j), h(x_i)$$

נשים לב -

$$K(x_i, x_j) = \sum_{mn} h_{mn}(x_i) \cdot I \cdot h_{mn}(x_j)$$

\sum_{θ}

$$= \sum_{mn} x_i(m) \cdot x_i(n) \cdot x_j(m) \cdot x_j(n) = (x_i^T x_j)^2$$

סבן ניתן לחלק את המטריצה K בלי ליצור את
 $h(x)$ כלל צומת x .

הזכרה - "The Kernel trick"

מציב לנו נק' לחלוקה $K(x_i, x_j)$ בין
למרחב $h(x_i), h(x_j)$.

הערה - המצבים אפשריים להשתמש ב-kernel trick

אפשר לחלק את y^{mse} בזמן שהיא
כחולית במס' בזמן אמת, ולא גורמת כלל במס'
פונקציה הקטנים.