

טאיות מיטובות - פ.ב.ט.

שאלה 1

(1) נוכיח כי $VC(H) = \infty$ ייפיע כל זיכרון מ'ה שקימת במימד
כאשר $A \in \{-1, 1\}$, וזמ S קב מוכלל ב- X .

$$F(x) = \begin{cases} -1 & x \in S \\ 1 & \text{else} \end{cases}$$

הפונקציה מנסה כל קבוצה ב- S וק"מ מיסוי ע"פ קב.

(2) נוכיח כי $VC(H) = 2$ כאשר H הוא כמות האינטרוולים

$VC(H) \geq 2$

צבור תב איברים נכנס את ה-Data שהאיתמקם ביניהם הוא 2
(בין כל אחד לשני).

כאשר ה-Data הוא: נזיר שהאיטרוול יב'ה עפ'י הנק' הראשון
ו"סת"ם אחי הנק' האחרונה.

שאר האינטרוולים נזיר בזווה 2 אחרי הנק'
האחרונה.

כאשר הפריסה ה'א הנק' הם "+" ע"י "-" י"ם H נק' שאסוונות "+"
וי"ם H נק' שאסוונות "-".

נכנס בצורה H אינטרוולים נק' שכל
אינטרוול מכיל נק' ו"י"ב בלבד.

כל אפשרות אחרת: 'ה'ן' עפחות 2 נק' בעצ' אותה סימן
ונאזק אותם תחת אינטרוול.

נראה כי $VC(H) \neq 2$

נסתכל צבור הפריסה $+, -, +, -, +, \dots$ י"ם H "+" ו"י"ב
אולי י"ם H אינטרוולים ולכן "א" אפשר להפריש את H ה- H
מק'ן.

(א) נראה חלוקה של 7 מופעים שמתגלים על ידי הביטויים:

$$\begin{array}{cccc} \frac{+}{+} & \frac{-}{-} & \frac{+}{-} & \frac{-}{+} \\ \frac{+}{-} & \frac{-}{+} & \frac{+}{-} & \frac{-}{+} \end{array}$$

(ב) נראה עבור γ אם נקבע $h((1-\alpha)z + \alpha z') = 1$ $\forall \alpha \in [0,1]$

$$h((1-\alpha)z + \alpha z') = h((1-\alpha)x_1 + \alpha x'_1, (1-\alpha)x_2 + \alpha x'_2)$$

$$= w_1(x_1 - \alpha x_1 + \alpha x'_1) + w_2(x_2 - \alpha x_2 + \alpha x'_2) + b =$$

$$w_1 x_1 - \alpha w_1 x_1 + \alpha w_1 x'_1 + w_2 x_2 - \alpha w_2 x_2 + \alpha w_2 x'_2 + b =$$

$$\underbrace{w_1 x_1 + w_2 x_2}_{=0} - \alpha(w_1 x_1 + w_2 x_2) + \alpha(w_1 x'_1 + w_2 x'_2) + b = \alpha b - \alpha b =$$

$$= h(z) - \alpha h(z) + \alpha h(z') = h(z) = \gamma$$

עבור חלוקת זוכה: $+$ $-$ $+$ $-$: אם המכונה לא ניתן להפריז
 ז"ל קו עמדה את ה"ז"י מואתרים

עבור חלוקת מפוקס: $-$ $+$ $-$ $+$: לא ניתן להפריז מאר המינוס
 באחת מפריז עמדי (פריז פב"ת חס)

עבור חלוקת מכונה: $+$ $-$ $-$ $+$: פריז פב"ת חס אפר
 הוכחנו בהפריז/פריז פריז ניתן להפריז עמדי.

עמוד 2

$$h = (x_1 \wedge \bar{x}_1) \wedge \dots \wedge (x_n \wedge \bar{x}_n)$$

נגדיר את ההיפוטזה:
ועל $1 \leq i \leq n$

עבור h : אם $c(x_i) = 1$ אז מחק את \bar{x}_i
אם $c(\bar{x}_i) = 0$ אז מחק את x_i

האלגוריתם עקבי, ע"פ המינור כי קטן נבנה בהתבסס על הקונסטנט.
סיכומים זמן ריצה
יש 3 אפשרויות לכל תבונה ולכן $|H| = 3^n$

$$m \geq \frac{1}{\epsilon} (\ln(|H|) + \ln(\frac{1}{\delta})) = \frac{n}{\epsilon} \ln(3) + \frac{1}{\epsilon} \ln(\frac{1}{\delta}) =$$

ולכן הוא NS פולינומילי.
ומכאן האלגוריתם ה'נ' PAC -learnable.

שאלה 3

נתון אלגוריתם A ;
 $C(x) = 1$ אם x במידע, אחרת 0

$$h(x) = \begin{cases} 1 & C(x) = 1 \\ L(x) & \text{אחרת} \end{cases}$$

סיבוכיות זמן כילד:

אנו יונקים כי L על הזמן פולינומלי. על כן אם נבחר $L(x)$ אז A הוא PAC -learnable, בסיבוכיות $m(\epsilon, \epsilon)$.

אם נבחר $k=1$ ואז $|H|=1$ וכן נבחר:

$$m \geq \frac{1}{\epsilon} (\ln(H) + \ln(\frac{1}{\epsilon})) = \frac{1}{\epsilon} (\ln(1) + \ln(\frac{1}{\epsilon})) = \frac{\ln \frac{1}{\epsilon}}{\epsilon}$$

על כן סיבוכיות זמן בינה כזו: $\max \{m(\epsilon, \epsilon) \sqrt{\frac{\ln \frac{1}{\epsilon}}{\epsilon}}\}$