

## Short HW4 – Optimization, Regression, and Boosting

1.

1.1. הפונקציה  $f$  קמורה.

1.2. נגדיר את קבוצת ה-  $sub - gradients$  של  $f: V \rightarrow \mathbb{R}$  באופן הבא על פי ההגדרה מהשאלה:

$$\partial f(u) \triangleq \left\{ q \in V \mid \forall v \in V : f(v) \geq f(u) + q^T(v - u) \right\}$$

נציע  $sub - gradients$  ל- $f(x)$  שנסמנה  $g(x) \in \partial f$  כלומר  $g(x) \in \partial f$  ונראה כי לכל  $u \in \mathbb{R}$  מתקיים  $g(u) \in \partial f(u)$ :  
עבור הפונקציה הבאה:

$$g(x) = \begin{cases} 2x & x < 0 \\ 2 & x \geq 0 \end{cases}$$

יהא  $u \in \mathbb{R}$ , נראה שלכל  $v \in \mathbb{R}$  מתקיים  $f(v) \geq f(u) + q^T(v - u)$  עבור  $q = g(u)$ :  
נפריד למקרים:  
עבור  $u < 0$  מתקיים:

$$f(x) = u^2, \quad g(u) = 2u$$

עבור  $v \geq 0$  נקבל  $f(v) = 2v$  כלומר בוודאות מתקיים  $v > u$  ולכן:

$$f(v) = 2v \geq 0 > \underbrace{u}_{\text{שלילי}} \underbrace{(2v - u)}_{\text{חיובי}}$$

$$\implies 2v \geq 2uv - u^2$$

$$\implies 2v \geq u^2 + 2u(v - u)$$

$$\implies f(v) \geq f(u) + g(u)(v - u)$$

עבור  $v < 0$  נקבל  $f(v) = v^2$  כלומר:

$$v^2 + u^2 \geq 2uv \quad (1)$$

$$\implies v^2 + 2u^2 \geq u^2 + 2uv$$

$$\implies v^2 \geq u^2 + 2uv - 2u^2$$

$$\implies v^2 \geq u^2 + 2(v - u)$$

$$\implies f(v) \geq f(u) + g(u)(v - u)$$

$$\frac{u^2 + v^2}{2} \geq \sqrt{u^2 v^2} = uv \quad \text{נימוק ל-(1): לפי אי שוויון הממוצעים מתקיים } uv$$

עבור  $u \geq 0$  מתקיים:

$$f(u) = 2u, \quad g(u) = 2$$

עבור  $v \geq 0$  נקבל  $f(v) = 2v$  כלומר:

$$f(v) = 2v \geq 2u + 2v - 2u$$

$$\implies 2v \geq 2u + 2(v - u)$$

$$\implies 2v \geq u^2 + 2u(v - u)$$

$$\implies f(v) \geq f(u) + g(u)(v - u)$$

עבור  $v < 0$  נקבל  $f(v) = v^2$  כלומר:

$$v^2 \geq 2v$$

$$\begin{aligned} &\implies v^2 \geq 2v + 2u - 2u \\ &\implies v^2 \geq 2u + 2(v - u) \\ &\implies f(v) \geq f(u) + g(u)(v - u) \end{aligned}$$

כלומר הראנו כי לכל  $u \in \mathbb{R}$  מתקיים כי  $g(u) \in \partial f(u)$ , כלומר  $g \in \partial f$  כמבוקש.

**1.3.** נציג את הטבלה כמבוקש:

$i$	$x_i$	$f(x_i)$	$\frac{\partial}{\partial x} f(x_i) = g(x_i)$
0	$x_0 = -1.5$	$f(x_0) = \frac{9}{4}$	$g(x_0) = -3$
1	$x_1 = x_0 - \frac{1}{4} \cdot (-3)$ $= -\frac{3}{4}$	$f(x_1) = \frac{9}{16}$	$g(x_1) = -\frac{3}{2}$
2	$x_2 = x_1 - \frac{1}{4} \cdot \left(-\frac{3}{2}\right)$ $= -\frac{3}{8}$	$f(x_2) = \frac{9}{64}$	$g(x_2) = -\frac{3}{4}$
3	$x_3 = x_2 - \frac{1}{4} \cdot \left(-\frac{3}{4}\right)$ $= -\frac{3}{16}$	$f(x_3) = \frac{9}{256}$	$g(x_3) = -\frac{3}{8}$
4	$x_4 = x_3 - \frac{1}{4} \cdot \left(-\frac{3}{8}\right)$ $= -\frac{3}{32}$	$f(x_4) = \frac{9}{1024}$	$g(x_4) = -\frac{3}{16}$

נבחין כי האלגוריתם יתכנס בסופו של דבר ל-0 (ברור כי ערכי  $x_i \rightarrow 0$ , שזוהי הנקודה שבה  $f(x)$  מקבלת מינימום), כלומר בסופו של דבר לאחר מספיק איטרציות האלגוריתם יתכנס למינימום.

1.4. נציג את הטבלה כמבוקש:

$i$	$x_i$	$f(x_i)$	$\frac{\partial}{\partial x} f(x_i) = g(x_i)$
0	$x_0 = -1.5$	$f(x_0) = \frac{9}{4}$	$g(x_0) = -3$
1	$x_1 = x_0 + 3 = 1.5$	$f(x_1) = 3$	$g(x_1) = 2$
2	$x_2 = x_1 - 2 = -\frac{1}{2}$	$f(x_2) = \frac{1}{4}$	$g(x_2) = -1$
3	$x_3 = x_2 + 1 = \frac{1}{2}$	$f(x_3) = 1$	$g(x_3) = 2$
4	$x_4 = x_2 + 1 = -1.5$	$f(x_4) = \frac{9}{4}$	$g(x_3) = -3$
5	$x_5 = x_2 + 1 = 1.5$	$f(x_5) = 3$	$g(x_3) = 2$
6	$x_6 = x_2 + 1 = -\frac{1}{2}$	$f(x_6) = \frac{1}{4}$	$g(x_3) = -1$

נבחין כי במקרה זה האלגוריתם לא יתכנס בגלל גודל הצעד, נקבל כי שלבים 2-5 יחזרו על עצמם בלולאה אינסופית ולכן האלוריתם לא יתכנס למינימום אלא יעבור בין כמה ערכים קבועים.

2.

a. על מנת להראות כי מטריצה  $A$  היא  $PD$  יש להראות שני תנאים:

1. המטריצה סימטרית

2. המטריצה מקיימת:

$$\forall u \neq 0 : u^T A u > 0$$

נראה את שני התנאים עבור המטריצה המבוקשת  $X^T X + m\lambda I$ :

1. המטריצה  $X^T X$  סימטרית מהיותה מטריצת Gram:

$$(X^T X)^T = X^T X^T T = X^T X$$

כל מטריצה סקלרית היא סימטרית ובפרט  $m\lambda I$ , כאשר לפי תכונות חיבור מטריצות סכום של מטריצות

סימטריות הוא סימטרי, לכן המטריצה  $X^T X + m\lambda I$  היא סימטרית.

2. יהי וקטור  $u \neq 0$  אשר תואם למימדי המטריצה ומאפשר כפל בה, כעת נכפול:

$$u^T (X^T X + m\lambda I) u = u^T X^T X u + u^T m\lambda I u$$

ידוע כי מטריצת Gram היא לכל הפחות  $PSD$  ולכן לפי הגדרת מטריצה חיובית חצי מוגדרת נקבל כי  $u^T X^T X u \geq 0$ , בנוסף  $u^T m\lambda I u = m\lambda u^T u = m\lambda ||u||^2$  ועבור וקטור  $u$  שאינו וקטור האפס נקבל כי  $||u||^2 > 0$ , כאשר  $m$  מייצג את מספר הדוגמאות הנדגמות ולכן תמיד חיובי (אחרת הבעיה אינה מוגדרת), וגם  $\lambda > 0$ .

כלומר סך הכל מתקיימים שני התנאים ולכן  $X^T X + m\lambda I$  היא מטריצה  $PD$ .

b. הפונקציה  $\frac{1}{m} ||Xw - y||_2^2 + \lambda ||w||_2^2$  היא קמורה (בגלל שהיא סכום של פונקציות קמורות -

הוכח בתרגול), ניתן למצוא את נקודת המינימום שלה על ידי גזירה לפי  $w$  והשוואה ל-0.

נראה שלאחר הגזירה נקבל נקודת קיצון יחידה שתהיה נקודת המינימום:

$$\nabla_w \left( \frac{1}{m} ||Xw - y||_2^2 + \lambda ||w||_2^2 \right) = \frac{2}{m} X^T (Xw - y) + 2\lambda w$$

נשווה ל-0 על מנת למצוא את נקודת הקיצון:

$$\begin{aligned} \frac{2}{m} X^T (Xw - y) + 2\lambda w &= 0 \\ \implies X^T X w - X^T y + \lambda m w &= 0 \\ \implies (X^T X + \lambda m I) w &= X^T y \end{aligned}$$

לפי סעיף א ידוע כי  $X^T X + \lambda m I$  היא  $PD$  ולכן הפיכה, כלומר  $(X^T X + \lambda m I)^{-1}$  היא מטריצה מוגדרת

היטב, לכן קיים פתרון יחיד עבור  $w = (X^T X + \lambda m I)^{-1} X^T y$ , ולפי תחילת הסעיף ידוע כי לפונקציה נקודת מינימום יחידה (לפי תכונות של פונקציה קמורה), נקבל:

$$\hat{w} = (X^T X + \lambda m I)^{-1} X^T y$$

כנדרש.

c. תחילה נרשום את פירוק ה-SVD של X:

$$X^T X = (U \Sigma V^T)^T U \Sigma V^T = V \Sigma^T U^T U \Sigma V^T \quad \underbrace{\quad}_{\substack{\text{עבור מטריצות} \\ \text{אורתונורמליות} \\ U^T U = I}} \quad V \Sigma^T \Sigma V^T$$

וכעת נציב בביטוי שמצאנו בסעיף b:

$$\begin{aligned} \hat{w} &= (X^T X + \lambda m I)^{-1} X^T y \\ &= (V \Sigma^T \Sigma V^T + \lambda m I)^{-1} V \Sigma^T U^T y \\ &= (V \Sigma^T \Sigma V^T + \lambda m \underbrace{V V^T}_{=I})^{-1} V \Sigma^T U^T y = \\ &= (V (\Sigma^T \Sigma + \lambda m I) V^T)^{-1} V \Sigma^T U^T y = \\ &= \underbrace{(V^T)^{-1}}_{=V} (\Sigma^T \Sigma + \lambda m I)^{-1} \underbrace{V^{-1} V \Sigma^T U^T y}_{=I} \\ &= V (\Sigma^T \Sigma + \lambda m I)^{-1} \Sigma^T U^T y \end{aligned}$$

כלומר הראנו את המבוקש.

3. הדוגמאות אשר אפשר לקבל אחרי איטרציה אחת של *AdaBoost* ומסווג חלש עבור כן אחת מהן:  $(a), (c)$   
 אציין כי המלבן הכתום מייצג תיוג שלילי והסיווג הכחול תיוג חיובי.

