7 מבוא ללמידה חישובית | סיכום הרצאה (20942)

מנחה: שי מימון 'סמסטר: 2022א נכתב על ידי: מתן כהן

1 Soft-Margin SVM

גם במקרה של SVM כמו עם הפרספטרון, נוכל להתקל במצבור דוגמאות שלא ניתן להפרדה מושלמת בצורה לינארית. במקרה וננסה לפתור את הבעיה עם Hard-Margin SVM נבחין כי זה בלתי אפשרי - כלומר לנסות לפתור בעיה בה קבוצת האימון שלנו לא ספרבילית בצורה מושלמת על ידי מפריד לינארי על פי המתכון של Hard-Margin SVM - לא ניתן!

1.1 הגדרת ה Soft-Margin SVM

ניזכר כי הבעיה הראשונית שלנו הייתה כזו:

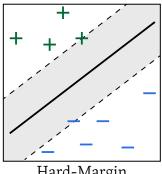
$$\begin{aligned} & \underset{\mathbf{w},b}{\text{minimize}} \ \frac{1}{2} \mathbf{w}^T \mathbf{w} \\ & \text{s.t} \quad y_n \cdot \left(\mathbf{w}^T \mathbf{x}_n + b \right) \geq 1, \ \ n = 1,..,N \end{aligned}$$

ואמרנו שהאילוצים שלנו לא יכולים להתקיים כאשר המידע שלנו לא ספרבילי. על מנת לגשר על הפער - נשנה את האילוצים כך שנרשה לחלק מהנקודות להיות בתוך השוליים שלנו ונגדיר מחדש את בעית :"slack variables" האופטימיזציה עם נקודות שיקראו

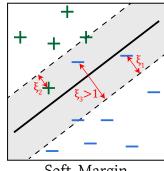
$$\begin{aligned} & \underset{\mathbf{w},b,\boldsymbol{\xi}}{\mathbf{minimize}} \, \frac{1}{2} \mathbf{w}^T \mathbf{w} + \overset{\boldsymbol{C}}{\boldsymbol{C}} \cdot \sum_{n=1}^N \xi_n \\ & \text{s.t} \quad y_n \cdot \left(\mathbf{w}^T \mathbf{x}_n + b \right) \geq 1 - \xi_n, \quad n = 1,..,N \\ & \quad \xi_n \geq 0, \quad n = 1,..,N \end{aligned}$$

:כאשר

- "נשלם" על כל נקודה שעברה את השוליים וננסה להביא את המחיר למינימום בין הרחבת השוליים לבין צמצום הנקודות שנכנסו לשוליים סישנו trade-off ישנו
 - עבורה עבורה לנו סיווג לנו $oldsymbol{\xi}_n \in (0,1)$ עבורה $oldsymbol{x}_n$
 - עבורה \mathbf{x}_n הן נקודות שלא תסווגנה נכון \mathbf{x}_n



Hard-Margin



Soft-Margin

1.2 הגדרת הבעיה בצורה שונה

כעת, כפי שעשינו ב- Hard-Margin SVM נוכל גם כאן להשתמש בלגראנז'יאן. אסור לשכוח להביא את האילוצים לצורה $f_i \leq 0$ ולכן האילוץ החדש שהגדרנו יהפוך ל:

$$y_n(\mathbf{w}^T\mathbf{x}_n + b) \ge 1 - \xi_n$$
$$\iff 1 - \xi_n - y_n(\mathbf{w}^T\mathbf{x}_n + b) \le 0$$

$$\mathcal{L}(\mathbf{w}, b, \boldsymbol{\xi}, \boldsymbol{\alpha}, \boldsymbol{\beta}) = \frac{1}{2} \mathbf{w}^T \mathbf{w} + C \cdot \sum_{n=1}^{N} \xi_n + \sum_{n=1}^{N} \alpha_n \left(1 - \xi_n - y_n (\mathbf{w}^T \mathbf{x}_n + b) \right) - \sum_{n=1}^{N} \beta_n \xi_n$$

כעת נגזור את הלגראנז'יאן על פי b , \mathbf{w} ו- $oldsymbol{\xi}$ ונשווה ל-0 על מנת למצוא מינימום

.€ על פ*י*

$$\frac{\partial \mathcal{L}}{\partial \xi_i} = C - \alpha_i - \beta_i = 0 \implies C = \alpha_i + \beta_i$$

:b על פי •

$$\frac{\partial \mathcal{L}}{\partial b} = -\sum_{n=1}^{N} \alpha_n y_n = 0$$

שלפי w•

$$\frac{\partial \mathcal{L}}{\partial \mathbf{w}} = \mathbf{w} - \sum_{n=1}^{N} \alpha_n y_n \mathbf{x}_n \quad \Rightarrow \quad \mathbf{w} = \sum_{n=1}^{N} \alpha_n y_n \mathbf{x}_n$$

נכניס את הערכים למשוואה המקורית:

הגדרת הבעיה בצורה שונה

קיבלנו בעית אופטימיזציה זהה עם האילוצים שקיבלנו בעת Hard-Margin SVM - קיבלנו בעית אופטימיזציה זהה עם האילוצים הגזירה והשוואה ל-0:

$$\min_{m{lpha}.m{eta}}rac{1}{2}\sum_{n=1}^{N}\sum_{m=1}^{N}lpha_{n}lpha_{m}y_{n}y_{m}\mathbf{x}_{n}^{T}\mathbf{x}_{m}-\sum_{n=1}^{N}lpha_{n}$$
 s.t $lpha_{n}\geq0,\quad n=1,..,N$ $eta_{n}\geq0,\quad n=1,..,N$ $lpha_{n}+eta_{n}=C,\quad n=1,..,N$ $\sum_{n=1}^{N}lpha_{n}y_{n}=0$: נבחין כי: $lpha_{n}\leq C$

:C למעט האילוץ על Hard-Margin SVM וקיבלנו בעיה זהה לבעית ה

$$\begin{aligned} & \min_{\boldsymbol{\alpha}} \ \frac{1}{2} \sum_{n=1}^{N} \sum_{m=1}^{N} \alpha_{n} \alpha_{m} y_{n} y_{m} \mathbf{x}_{n}^{T} \mathbf{x}_{m} - \sum_{n=1}^{N} \alpha_{n} \\ & \text{s.t.} \quad \alpha_{n} \geq 0, \quad n = 1, .., N \\ & \alpha_{n} \leq C, \quad n = 1, .., N \\ & \sum_{n=1}^{N} \alpha_{n} y_{n} = 0 \end{aligned}$$

 $m{\alpha}^* \leftarrow QP(Q_0, \mathbf{p}_0, A_0, \mathbf{c}_d)$ ולקבל convex quadratic programming את בעיה זו ניתן לנסח בתור כמו כן:

$$\mathbf{w}^* = \sum_{\alpha_s^* > 0} \alpha_s^* \cdot y_s \cdot \mathbf{x}_s$$

כמו-כן ה-Complementary Slackness של ה-KKT

1.
$$\alpha_n \cdot (1 - \xi_n - y_n(\mathbf{w}^T \mathbf{x}_n + b)) = 0, \quad n = 1, ..., N$$

2. $\beta_n \cdot \xi_n = (C - \alpha_n) = 0, \quad n = 1, ..., N$

$$\frac{\alpha_s^* > 0}{\beta > 0} : \quad \boldsymbol{y_s}(\mathbf{w^{*T}}\mathbf{x}_s + \boldsymbol{b^*}) = 1 - \xi_s \le 1 \quad \text{(1)}$$

$$\frac{\beta > 0 \iff (C - \alpha_s^*) > 0 \iff \alpha_s^* < C}{s} : \quad \xi_s = 0 \Rightarrow \boldsymbol{y_s}(\mathbf{w^{*T}}\mathbf{x}_s + \boldsymbol{b^*}) \ge 1 \quad \text{(2)}$$

$$: 0 < \alpha_s^* < C \quad \text{(3)}$$

$$\boldsymbol{y_s}(\mathbf{w^{*T}}\mathbf{x}_s + \boldsymbol{b^*}) = 1 \quad \text{(8)}$$

 $:\!b^*$ את אלץ את (margin support vector), נוכל לחלץ את גמצאת על השוליים (4)

$$y_s(\mathbf{w}^{*T}\mathbf{x}_s + b^*) = 1 \iff b^* = y_s - \mathbf{w}^{*T}\mathbf{x}_s$$
 (x)

bounded/non-margin support vectors נקרא נקרא $\frac{\alpha_s^*}{c} = C$ לכל הנקודות עבורן (5)

2 מידע ניתן להפרדה לא לינארית

2.1 שימוש בטרנספורמציות

ניזכר כי כאשר רצינו לבצע סיווג בעזרת פרספטרון למידע שניתן להפרדה אך לא בצורה לינארית, עשינו טרנספורמציה לפיצ'רים לסט פיצ'רים אחר או ממימד גבוה יותר ושם פתרנו את הבעיה בעזרת פרספטרון.

גם כאן נוכל להשתמש באותו "טריק".

נגדיר טרנספורמציה (לא בהכרח לינארית):

$$\phi: \mathbb{R}^d \longrightarrow \mathbb{R}^{\tilde{d}}$$

:כך שעבור סט פיצ'רים צ $\mathbf{x}_n \in \mathbb{R}^d$ נקבל

$$\mathbf{z}_n = \phi(\mathbf{x}_n) \in \mathbb{R}^{\tilde{d}}$$

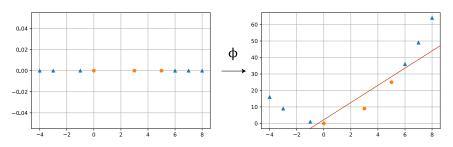
:Hard-Margin SVM-ונפתור את בעית

$$egin{aligned} \min & rac{1}{ ilde{b} \in \mathbb{R}, \mathbf{w} \in \mathbb{R}^{ ilde{d}}} & rac{1}{2} ilde{\mathbf{w}}^T ilde{\mathbf{w}} \ & \mathbf{s.t} & y_n (ilde{\mathbf{w}}^T \mathbf{z}_n + ilde{b}) \geq 1, & n = 1, .., N \end{aligned}$$

 $\overline{egin{array}{c} ar{ ilde{b}^*} \ ar{ ilde{\mathbf{w}}^*} \end{bmatrix}} \leftarrow QP$ נקבל

$$g(\mathbf{x}) = sign(\tilde{\mathbf{w}}^{*T}\phi(\mathbf{x}) + \tilde{b}^*)$$

 $\phi(x)=(x,x^2)$ דוגמה: שימוש בטרנספורמציה



צוי בי"כ נשתמש בטרנספורמציה לא לינארית וב- Soft-Margin SVM!

הערה: יש להזהר עם אופן הגדלת המימד מ-2 סיבות עיקריות:

- ככל שנגדיל את המימד ונקבל מימד שגודלו כמספר הנקודות שיש לנו בסט הדוגמאות כך אנחנו עלולים לגרום ל- overfit נדבר על כך בהמשך הקורס.
- במצבים מסויימים נגדיל את המימד עד כדי כך שהבעיה הופכת להיות מורכבת מבחינה חישובית, בהכרח אם נפתור בעיות ממרחב אינסופי

נפתור את בעית גודל המימד בתתי הסעיפים הבאים.

2.1.1 התמודדות עם מימדים גדולים

על מנת להתמודד עם ממדים גדולים נוכל להשתמש בדואליות - שם אנחנו תלויים במספר הדוגמאות ולא במימדן! ניזכר כי הביטוי לבעיה הדואלית של ה-SVM הוא:

$$\begin{aligned} \min_{\boldsymbol{\alpha}} & \frac{1}{2} \sum_{n=1}^{N} \sum_{m=1}^{N} \alpha_n \alpha_m y_n y_m \mathbf{x}_n^T \mathbf{x}_m - \sum_{n=1}^{N} \alpha_n \\ & \text{s.t } & \alpha_n \geq 0, \quad n = 1, .., N \\ & \sum_{n=1}^{N} \alpha_n y_n = 0 \end{aligned}$$

:כאשר

- $oldsymbol{lpha} \in \mathbb{R}^N$ ullet
- ישנם N+1 אילוצים •

:לאחר המעבר למרחב $\mathbb{R}^{ ilde{d}}$ נרשום את הבעיה

$$\begin{aligned} \min_{\tilde{\boldsymbol{\alpha}} \in \mathbb{R}^N} & \frac{1}{2} \sum_{n=1}^N \sum_{m=1}^N \tilde{\alpha}_n \tilde{\alpha}_m y_n y_m \mathbf{z}_n^T \mathbf{z}_m - \sum_{n=1}^N \tilde{\alpha}_n \\ & \text{s.t.} & \tilde{\alpha}_n \geq 0, \quad n = 1, .., N \\ & \sum_{n=1}^N \tilde{\alpha}_n y_n = 0 \end{aligned}$$

נשתמש בP על מנת לפתור את הבעיה ולקבל $ilde{b}^*$ ו- $ilde{m{w}}^* = \sum_{n=1}^N ilde{m{lpha}}_n^* \cdot y_n \cdot \mathbf{z}_n$ נשתמש

$$g(\mathbf{x}) = sign(\tilde{\mathbf{w}}^T \phi(\mathbf{x}) + \tilde{b}^*)$$
$$= sign\left(\sum_{n=1}^N \tilde{\alpha}_n^* \cdot y_n \cdot \phi(\mathbf{x}_n) \cdot \phi(\mathbf{x}) + \tilde{b}^*\right)$$

Kernel עם זאת, צריך להבחין בעובדה שהמכפלה $\mathbf{z}_n^T\mathbf{z}_m$ היא עדיין מכפלה של וקטורים ממימד \tilde{d} ונתמודד עם העניין בעזרת **Trick**

2.1.2 Kernel Trick

ראינו שעל מנת לפתור את בעית האופטימיזציה יש צורך לפתור פונקציות מהצורה הבאה:

$$\underbrace{K(\mathbf{x}',\mathbf{x}'')}_{\text{Kernel}} = \phi^T(\mathbf{x}') \cdot \phi(\mathbf{x}'')$$

ומכפילים $\phi(\mathbf{x}'')$ ואת $\phi(\mathbf{x}')$ את מחשבים היינו היינו בצורה בצורה בצורה היינו

אך ברצוננו לעשות דבר יעיל יותר, ו - Kernel Trick בא לענות על השאלה:

האם ניתן לחשב את המכפלה הפנימית מבלי לעבור דרך המרחב החדש שיצרנו?

התשובה לשמחתינו - היא כן!

 $K(\mathbf{x}',\mathbf{x}'') = \left(1+\mathbf{x}'^T\cdot\mathbf{x}''
ight)^2, \;\; \mathbf{x}'\in\mathbb{R}^2, \mathbf{x}''\in\mathbb{R}^2$: דוגמה: נתבונן ב

$$K(\mathbf{x}', \mathbf{x}'') = (1 + \mathbf{x}'^T \cdot \mathbf{x}'')^2, \quad \mathbf{x}' \in \mathbb{R}^2, \mathbf{x}'' \in \mathbb{R}^2$$

$$= (1 + \left[x_1' \quad x_2'\right] \cdot \left[x_1''\right] \\ x_2'' \right]^2$$

$$= (1 + x_1'x_1'' + x_2'x_2'')^2$$

$$= 1 + (x_1')^2 (x_1'')^2 + (x_2')^2 (x_2'')^2 + 2x_1'x_1'' + 2x_2'x_2'' + 2 \cdot x_1'x_2' \cdot x_1''x_2''$$

$$= \underbrace{\begin{bmatrix} 1 \\ \sqrt{2}\mathbf{x}_1' \\ \sqrt{2}\mathbf{x}_2' \\ (x_1')^2 \\ (x_2')^2 \\ \sqrt{2}x_1'x_2' \end{bmatrix}}_{\phi^T(\mathbf{x}')} \cdot \underbrace{\begin{bmatrix} 1 \\ \sqrt{2}\mathbf{x}_1'' \\ (x_2'')^2 \\ (x_2'')^2 \\ (x_2'')^2 \end{bmatrix}}_{\phi(\mathbf{x}'')}$$

 $ilde{d}$ מ**סקנה:** הצלחנו לחשב מכפלה פנימית שעולה לנו O(d) (d=2) ולהגיע למכפלה פנימית בממד הגבוה יותר ניתן להרחיב את מה שהראינו ל Kernel פולינומיאלי:

$$\begin{split} K(\mathbf{x}',\mathbf{x}'') &= \phi(\mathbf{x}') \cdot \phi(\mathbf{x}'') \\ &= \left(\xi + \zeta \cdot \mathbf{x}'^T \cdot \mathbf{x}''\right)^Q \ \, \text{- Valid Kernel} \end{split}$$

ניתן גם לרחיב עבור Kernel גאוסי (RBF - Radial Basis Function) שמדמה מעבר למרחב אינסופי:

$$K(\mathbf{x}', \mathbf{x}'') = exp\left\{-\gamma \cdot \|\mathbf{x}' - \mathbf{x}''\|^2\right\}$$

יש צורך שיקיים: Kernel- יהיה ולידי (Valid) יש צורך שיקיים:

- סימטריות •
- $: x_1, ..., x_N$ לכל N לכל •

$$\begin{bmatrix} K(\mathbf{x}_1, \mathbf{x}_1) & K(\mathbf{x}_1, \mathbf{x}_2) & \dots & K(\mathbf{x}_1, \mathbf{x}_N) \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ K(\mathbf{x}_N, \mathbf{x}_1) & K(\mathbf{x}_N, \mathbf{x}_2) & \dots & K(\mathbf{x}_N, \mathbf{x}_N) \end{bmatrix} \succeq 0$$