

תרגיל 4

4 ביוני 2020

דויד פונרובסקי 208504050

1 תרגיל 1:

כיוון ראשון, נחשב את תוחלת השגיאה באופן ישיר: $\mathbb{E}_{S \sim \mathcal{D}^m} [L_{\mathcal{D}}(A(S))] = \int_{[0,1]} L_{\mathcal{D}}(A(S)) \cdot \mathcal{P}(L_{\mathcal{D}}(A(S)))$ כאשר $\mathcal{P}(L_{\mathcal{D}}(A(S)))$ היא צפיפות ההסתברות של פונקציית המחיר. נקבל כי:

$$\begin{aligned} \int_{[0,1]} L_{\mathcal{D}}(A(S)) \cdot \mathcal{P}(L_{\mathcal{D}}(A(S))) &= \\ \int_0^\varepsilon L_{\mathcal{D}}(A(S)) \cdot \mathcal{P}(L_{\mathcal{D}}(A(S))) + \int_\varepsilon^1 L_{\mathcal{D}}(A(S)) \cdot \mathcal{P}(L_{\mathcal{D}}(A(S))) & \\ \leq \varepsilon \cdot \sup_{L_{\mathcal{D}}(A(S)) \in [0,\varepsilon]} \{\mathcal{P}(L_{\mathcal{D}}(A(S)))\} + (1-\varepsilon) \cdot \sup_{L_{\mathcal{D}}(A(S)) \in [\varepsilon,1]} \{\mathcal{P}(L_{\mathcal{D}}(A(S)))\} & \\ \leq \varepsilon \cdot M + (1-\varepsilon) \cdot \delta & \end{aligned}$$

ומכאן שנוכל ליבחור $m(\varepsilon, \delta)$ כך שהתוחלת תהיה קטנה כרצוננו. כיוון שני נניח כי התוחלת שואפת ל 0 כאשר m שואף לאינסוף ונקבל מאישיון מרקוב כי:

$$\begin{aligned} \mathbb{P}_{S \sim \mathcal{D}^m} [L_{\mathcal{D}}(A(S)) \leq \varepsilon] &= 1 - \mathbb{P}_{S \sim \mathcal{D}^m} [L_{\mathcal{D}}(A(S)) \geq \varepsilon] \geq \\ &\geq 1 - \frac{\mathbb{E}_{S \sim \mathcal{D}^m} [L_{\mathcal{D}}(A(S))]}{\varepsilon} \end{aligned}$$

ומאחר $\lim_{m \rightarrow \infty} \mathbb{E}_{S \sim \mathcal{D}^m} [L_{\mathcal{D}}(A(S))] = 0$ אז ניתן ליבחור $m(\varepsilon, \delta)$ מספיק גדול כך ש- $\varepsilon \cdot \delta \geq \mathbb{E}_{S \sim \mathcal{D}^m} [L_{\mathcal{D}}(A(S))]$ ולקבל כי

$$\mathbb{P}_{S \sim \mathcal{D}^m} [L_{\mathcal{D}}(A(S)) \leq \varepsilon] \geq 1 - \delta$$

2 תרגיל 2:

נסמן ב r_M את הרדיוס המקסימלי של נקודה בעלת ערך 1 וב r_m את רדיוס המנימלי של נקודה בעלת ערך 0. ונגדיר את $\varepsilon = \frac{r_m - r_M}{2}$. ניתבון במכונה המחזירה את

$$A_\varepsilon(S) \mapsto h_{r_M + \varepsilon}$$

. מכאן שקיים x כך ש- $\mathcal{L}_D(h_{r_M + \varepsilon}(x)) \geq \varepsilon$ אם כל הנקודות בדגימה S נפלו ברדיוס הקטן למ $x - \varepsilon$. כלומר

$$\begin{aligned} \mathcal{P}(\mathcal{L}_D(h_{r_M + \varepsilon}(x)) \geq \varepsilon) &= \mathcal{P}^m(x' \in [0, x - \varepsilon]) = \\ &= (1 - \mathcal{P}(x' \in [x - \varepsilon, x]))^m \leq e^{-m\varepsilon} \end{aligned}$$

מכאן שאם נסמן $\delta = \mathcal{P}(\mathcal{L}_D(h_{r_M + \varepsilon}(x)) \geq \varepsilon)$ נקבל כי לכל $\frac{\log(\frac{1}{\delta})}{\varepsilon} \geq m \geq m(\varepsilon, \delta)$ ההסתברות ש $\mathcal{L}_D(h_{r_M + \varepsilon}(x)) \leq \varepsilon$ גדולה מ $1 - \delta$ ■

3 תרגיל:

לפי הטענה מתירגול, מאחר ו \mathcal{H}_{con} סופית, אז $VC \dim(\mathcal{H}_{con}) \leq \log(|\mathcal{H}_{con}|) = d$ נראה כי קיים סט $S \in \{0, 1\}^{d+1}$ בגודל d ה"מתפזר" (shatters) על פני כל הפונק' מ $h: \{0, 1\}^d \rightarrow \{0, 1\}$. נסמן ב S_i את הדגימה ה i ית וב S_i^j את הקרדינטה ה j ית שלה. ניתבון ב-

$$S = \left\{ (S_i, 0) \mid S_i^j = \delta_i^j \quad \forall i \in [d] \right\}$$

ניתבון ב q פסוקית אפשרית. ונסמן ב $A = \{i \mid \bar{x}_i \in q\}$ (קבוצת האינדקסים של ליטרל שלילה) ובאופן זהה את $B = \{i \mid x_i \in q\}$. נראה ש $q(S_i) = 0$ לכל i .

$$\begin{aligned} q(S_i) &= \bigwedge_{j \in B} x_j(S_i^j) \bigwedge_{j \in A} \bar{x}_j(S_i^j) = \bigwedge_{j \in B} x_j(\delta_i^j) \bigwedge_{j \in A} \bar{x}_j(\delta_i^j) = \begin{cases} 1 \bigwedge_{j \in B} x_j(\delta_i^j) \bigwedge_{j \in A, j \neq i} \bar{x}_j(\delta_i^j) & i \in A \\ 0 \bigwedge_{j \in B, j \neq i} x_j(\delta_i^j) \bigwedge_{j \in A} \bar{x}_j(\delta_i^j) & i \in B \end{cases} \\ &= \begin{cases} 1 \bigwedge_{j \in B} 0 \bigwedge_{j \in A, j \neq i} 1 & i \in A \\ 0 \bigwedge_{j \in B, j \neq i} 0 \bigwedge_{j \in A} 1 & i \in B \end{cases} = 0 \end{aligned}$$

מאחר ו q יכולה להיות כל פסוקית, קיבלנו כי האילוצים עדיין מאפשרים מיפוי אל כל הפונקציות האפשריות. ולכן $VC \dim(\mathcal{H}_{con}) \geq d$ מכאן ש $VC \dim(\mathcal{H}_{con}) = d$ ■

4 תרגיל:

מאחר ו \mathcal{H} היא מתכנסת באופן אחיד (uniform convergence) אז קיים $m_{\mathcal{H}}^{UC}(\varepsilon, \delta)$ כך שלכל $m \geq m_{\mathcal{H}}^{UC}(\varepsilon, \delta)$ ולכל \mathcal{D} התפלגות מעל x . מתקיים כי $\mathcal{P}(\{S \in (x, y)^m \mid S \text{ is } \varepsilon \text{ representative}\}) \geq 1 - \delta$ ולכן

$$\begin{aligned} \mathcal{P}(\mathcal{L}_{\mathcal{D}}(h) \leq \varepsilon) &= \mathcal{P}\left(\{\mathcal{L}_S(h) \leq \mathcal{L}_{\mathcal{D}}(h^*) + \varepsilon\} \cap \left\{S \text{ is } \frac{\varepsilon}{2} \text{ representative}\right\}\right) + \\ &\quad + \mathcal{P}\left(\{\mathcal{L}_S(h) \leq \varepsilon\} \cap \overline{\left\{S \text{ is } \frac{\varepsilon}{2} \text{ representative}\right\}}\right) \geq \\ &\geq \mathcal{P}\left(\{\mathcal{L}_S(h) \leq \mathcal{L}_{\mathcal{D}}(h^*) + \varepsilon\} \cap \left\{S \text{ is } \frac{\varepsilon}{2} \text{ representative}\right\}\right) \end{aligned}$$

מיצד שני ואנו מוצאים את h לפי כלל $REM_{\mathcal{H}}(S)$ שמבטיח כי $h = \arg \min_{h \in \mathcal{H}} \{\mathcal{L}_S(h)\}$ אז $\mathcal{L}_S(h) \leq \mathcal{L}_S(h^*)$ כאשר

$$h^* = \arg \min_{h \in \mathcal{H}} \{\mathcal{L}_{\mathcal{D}}(h)\}$$

נזכיר שוב כי אנו מסתכלים על המצב בו S הוא מייצג $\frac{\varepsilon}{2}$ פעם נוספת. ונקבל כי

$$\mathcal{L}_S(h) \leq \mathcal{L}_S(h^*) \leq \mathcal{L}_{\mathcal{D}}(h^*) + \frac{\varepsilon}{2}$$

ולכן אם $\mathcal{L}_S(h) \leq \frac{\varepsilon}{2}$ אז גם $\mathcal{L}_S(h) \leq \mathcal{L}_{\mathcal{D}}(h^*) + \varepsilon$. כלומר קיבלנו כי $\{S \text{ is } \frac{\varepsilon}{2} \text{ representative}\} \subseteq \{\mathcal{L}_S(h) \leq \mathcal{L}_{\mathcal{D}}(h^*) + \varepsilon\}$ ולכן:

$$\mathcal{P}\left(\{\mathcal{L}_S(h) \leq \mathcal{L}_{\mathcal{D}}(h^*) + \varepsilon\} \cap \left\{S \text{ is } \frac{\varepsilon}{2} \text{ representative}\right\}\right) = \mathcal{P}\left(\left\{S \text{ is } \frac{\varepsilon}{2} \text{ representative}\right\}\right) \geq 1 - \delta$$

לכל m הגדול מ $m_{\mathcal{H}}^{UC}(\frac{\varepsilon}{2}, \delta)$ נסיק לסיום $m_{\mathcal{H}}^{UC}(\frac{\varepsilon}{2}, \delta) \leq m(\varepsilon, \delta)$ ■

5 תרגיל:

ניתבון ב $m_1 = m_{\mathcal{H}}(\varepsilon_1, \delta)$ ובאופן דומה נגדיר את m_2 . לפי ההגדרה לכל $m \geq m_1$ מתקיים כי $\mathcal{P}(\mathcal{L}_{\mathcal{D}^m}(h) \leq \varepsilon_1) \geq 1 - \delta$ לכל התפלגות \mathcal{D} . נניח כי $\varepsilon_2 \geq \varepsilon_1$ מכאן ש $\mathcal{P}(\mathcal{L}_{\mathcal{D}^m}(h) \leq \varepsilon_1) \leq \mathcal{P}(\mathcal{L}_{\mathcal{D}^m}(h) \leq \varepsilon_2)$ מיצד שני $\mathcal{P}(\mathcal{L}_{\mathcal{D}^m}(h) \leq \varepsilon_1) \geq 1 - \delta$ לכל $m \geq m_1$ ולכן נקבל כי לכל $m \geq m_1$ מתקיים בנוסף כי $\mathcal{P}(\mathcal{L}_{\mathcal{D}^m}(h) \leq \varepsilon_2) \geq 1 - \delta$ ולכן $m_1 \geq m_{\mathcal{H}}(\varepsilon_2, \delta)$ (אם לא היה גדול מימנו אז היה ניתן לבחור אותו בתור $m_{\mathcal{H}}(\varepsilon_2, \delta)$ וזאת הייתה סתירה למינמליות) ■ m_2

6 תרגיל 8:

6.1 סעיף א:

$\tau_{\mathcal{H}}(m) = \max \{|\mathcal{H}_C| : C \subset \mathcal{X}, |C| = m\}$ יהיה למעשה המספר המקסימלי של פונקציות מ \mathcal{H} תחת סט אילוצים C בגודל m .

6.2 סעיף ב:

אם $VC \dim(\mathcal{H}) = \infty$ אז למעשה כל סט אילוצים C ממאפשר לפחות $2^{|C|}$ פונקציות (מידע לא מוריד אופציות) ולכן עבור בעיות כלסיפיקציה נקבל כי $\tau_{\mathcal{H}}(m) = \max \{|\mathcal{H}_C| : C \subset \mathcal{X}, |C| = m\} = 2^{|C|} = 2^m$.

6.3 סעיף ג:

נראה כי $\frac{\tau_{\mathcal{H}}(m)}{2^m}$ מונוטונית יורדת, ונסיק כי אם כמו בסעיף הקודם 2^m , אחרת אם $\tau_{\mathcal{H}}(m < d) \neq 2^m$ אז זאת סתירה לכך ש $VC \dim(\mathcal{H}) = d$ הוכחה,

$$\begin{aligned} \frac{\tau_{\mathcal{H}}(m+1)}{2^{m+1}} &= \frac{1}{2^{m+1}} \max_C \left\{ |\mathcal{H}_C| : C \subset \mathcal{X}, |C| = m+1 \right\} = \\ &= \frac{1}{2^{m+1}} \max_{C', x} \left\{ |\mathcal{H}_C| : \{x\} \cup C' \subset \mathcal{X}, |C'| = m, x \in \mathcal{X}, |x| = 1 \right\} = \\ &\leq \frac{1}{2^{m+1}} \max_{C'} \left\{ |\mathcal{H}_{C'}| : C' \subset \mathcal{X}, |C'| = m \right\} \times \max_x \left\{ |\mathcal{H}_x| : x \subset \mathcal{X}, |x| = 1 \right\} = \\ &\leq \frac{\tau_{\mathcal{H}}(m)}{2^{m+1}} \cdot \max_x \left\{ |\mathcal{H}_x| : x \subset \mathcal{X}, |x| = 1 \right\} \leq \frac{\tau_{\mathcal{H}}(m)}{2^{m+1}} \cdot 2 = \frac{\tau_{\mathcal{H}}(m)}{2^m} \end{aligned}$$

מכאן שאם קיים $m < d$ כך שלכל סט C בגודל m מתקיים $|\mathcal{H}_C| < 2^m$. אז גם לכל $m' \geq m$ מתקיים כי $\frac{\tau_{\mathcal{H}}(m')}{2^{m'}} < 1$ ובפרט עבור d בסתירה לכך ש $VC \dim(\mathcal{H}) = d$ ■

6.4 סעיף ד:

נראה תחילה כי $|\mathcal{H}_C| \leq |\{B \subset C : \mathcal{H} \text{ shutters } B\}|$. נניח באינדוקציה עבור $|C'| < m$ וניתבון ב C בגודל m . נסמן ב $c \in C$ דגימה שרירותית נסמן ב ξ את כל הפונקציות ב \mathcal{H}_C כך ש c לא מוסיפה אינפורמציה עליהם (תחת האילוצים האחרונים ב C) כלומר

$$\xi = \{h \in \mathcal{H}_C : h(c, C/\{c\}) = h(\bar{c}, C/\{c\}) = 1\}$$

נסמן ב ζ את קבוצת כל הפונקציות ש c מהווה אילוץ אמיתי עבורם כלומר

$$\zeta = \left\{ h \in \mathcal{H}_C : h(c, C/\{c\}) = \overline{h(\bar{c}, C/\{c\})} \right\}$$

. כמובן ש $|\mathcal{H}_C| = |\xi| + |\zeta|$.

נחסום את ξ אם $h \in \xi$ אז כמובן שגם $h \in \mathcal{H}_{C/\{c\}}$ ולכן לפי ההנחה $|A| \leq |\{B \subset C/\{c\} : \mathcal{H} \text{ shutters } B\}|$. נחסום את ζ . ניתבון במחלקת ההיפותוזות \mathcal{H}' שמיצד אחד מקיימת $|C'| \leq m$, $\forall h \in \mathcal{H}' \subset \mathcal{H}, \forall C' \in \mathcal{X} : |C'| \leq m$. מתקיים כי $h(\bar{c}, C') = 0$. כלומר כל הפונקציות ב \mathcal{H} כך ש $h(c) = 1$ הוא תנאי סף עבורם. לכן דגימה של c אינה מוסיפה אינפורמציה שמשפיעה על החסם של $\mathcal{H}'_{C' \cup \{c\}}$. ולכן חזרנו אל המקרה הראשון ונקבל כי

$$\begin{aligned} |\zeta| &= |\{h \in \mathcal{H}_C : h(c, C/\{c\}) = \overline{h(\bar{c}, C/\{c\})}\}| = \\ &= |\mathcal{H}'_C| = |\mathcal{H}'_{C/\{c\}}| = |\{B \subset C/\{c\} : \mathcal{H}' \text{ shutters } B\}| = |\{B \subset C \wedge \{c\} \in B : \mathcal{H} \text{ shutters } B\}| \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} |\mathcal{H}_C| &\leq |\xi| + |\zeta| \leq |\{B \subset C/\{c\} : \mathcal{H} \text{ shutters } B\}| + |\{B \subset C : \{c\} \in B \wedge \mathcal{H} \text{ shutters } B\}| \\ &= |\{B \subset C/\{c\} : \mathcal{H} \text{ shutters } B\}| + |\{B \subset C \wedge c \in B \wedge \mathcal{H} \text{ shutters } B\}| = |\{B \subset C : \mathcal{H} \text{ shutters } B\}| \end{aligned}$$

ומכאן כמובן נקבל את החסם הדרוש $\tau_{\mathcal{H}}(m) = \max \{|\mathcal{H}_C| : C \subset \mathcal{X}, |C| = m\} \leq \sum_0^d \binom{m}{i} \leq \left(e \frac{m}{d}\right)^d$ ■

6.5 סעיף ה:

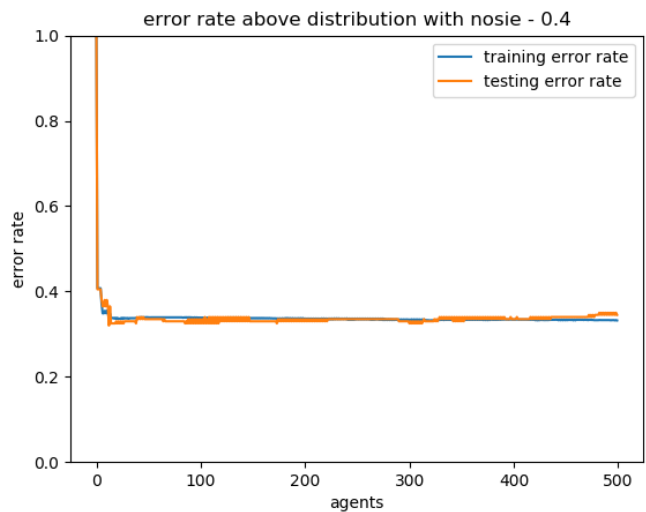
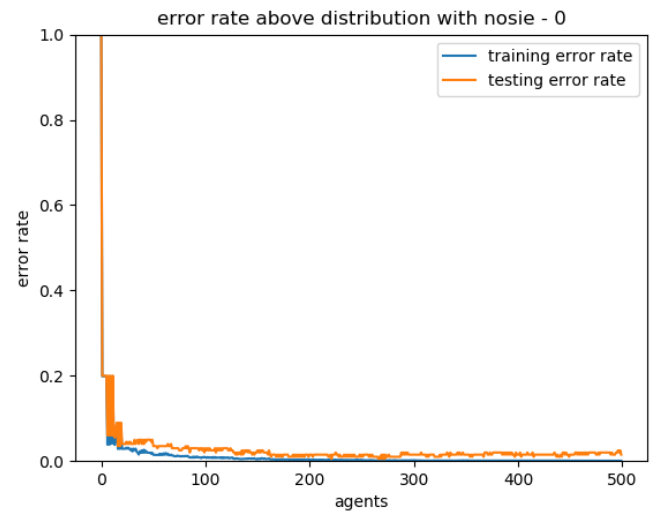
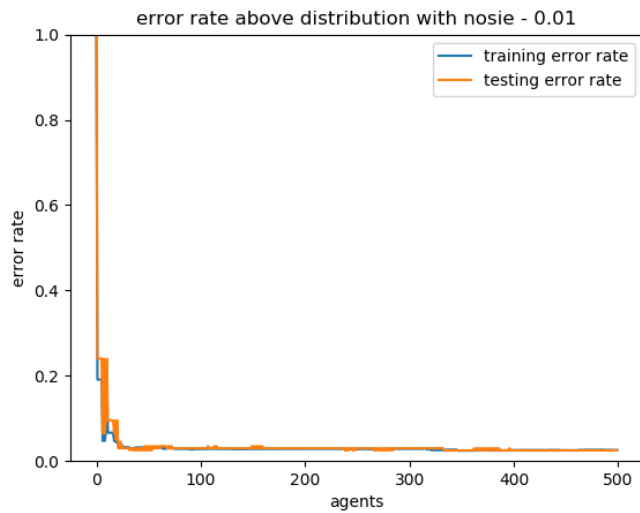
כמובן שמחזיק וכמובן שלא הדוק : $\tau_{\mathcal{H}}(d) = 2^d \leq e^d$.

6.6 סעיף ו:

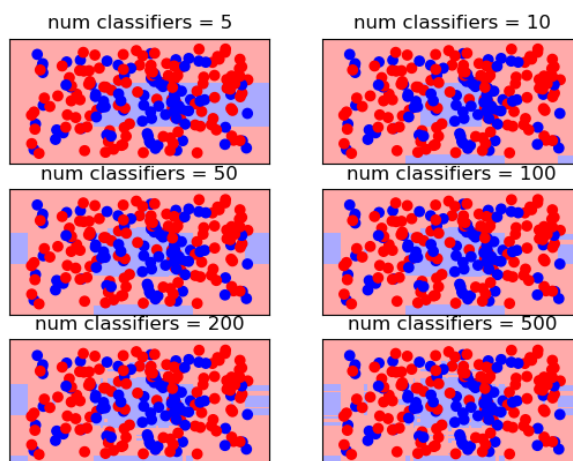
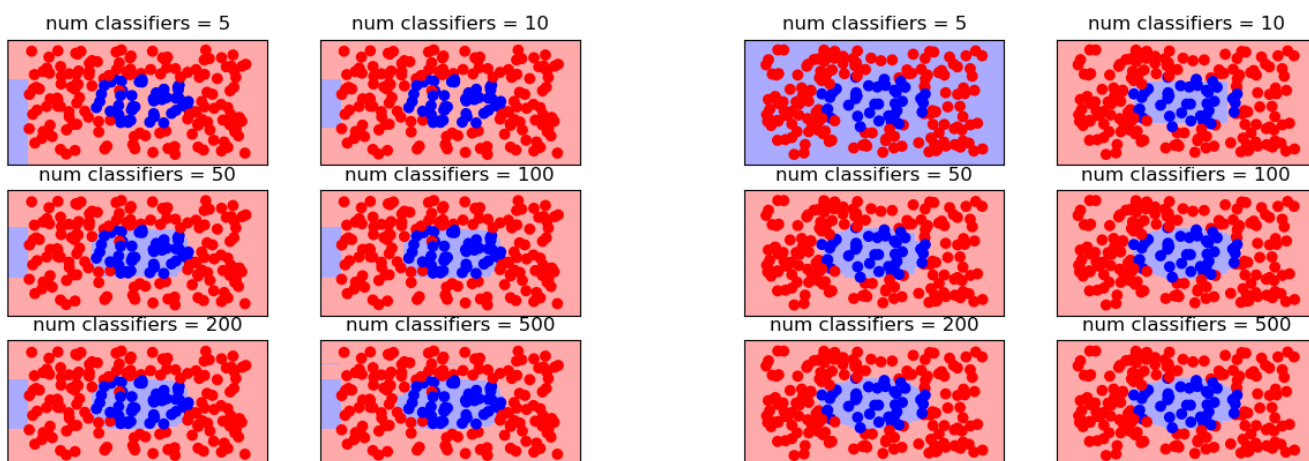
ניתן להגידר את $VC \dim(\mathcal{H})$ בתור נקודת "המפנה" בה $\tau_{\mathcal{H}}$ עוברת מלהיות אקספוננציאלי ב m לפולינמיאלי ב m .

7 תרגיל תיכנותי :

תוצאות מרשימות ביותר, כמובן כפי שהיינו מצפים עבור רעש גדול באופן משמעותי למימדי ההתפלגות מקבלים רף שמימנו כבר לא יורדים (עבור רעש כזה פונקציית מדרגה אינה מהווה כבר γ -weak learner ולמעשה אני בכלל לא בטוח שהנחת ה- *realizable* עומדת). בכל אופן גם במצב הזה, חסם השגיאה על האימון הדוק לחסם שגיאת המבחן שזה נחמד.



כאן ניתן לראות, את הצלחת הכלפסיפציה.



כאן ניתן לראות המשקלים שניתנים על ידי המכונות לנקודות.

