שאלה 1

- $X = \{x_1 \ x_2 \dots x_d | x_i \in \{\mathbf{0},\mathbf{1}\}\}$ סט הדוגמאות X הינו מחרוזות בעלות X ביטים של 0 או 1, כלומר X הינו מחרוזות בעלות X הינו ביט בודד 0 או 1, כלומר X הערויות X הינו ביט בודד 0 או 1, כלומר X
 - d = 2 עבור (b

$$\begin{cases}
\emptyset, \\
x_1, \overline{x_1}, x_2, \overline{x_2}, \\
x_1 \land x_2, \overline{x_1} \land x_2, \overline{x_1} \land \overline{x_2}, x_1 \land \overline{x_2}, \\
x_1 \land \overline{x_1} \land x_2 \land \overline{x_2}
\end{cases}$$

- כל ליטרל יכול להתקיים באחד משלושה מצבים : או שהמשתנה מופיע, או שמופיעה שלילתו, או שהוא לא מופיע. כמו כן קיימת (c $size=3^d+1$). בסהייכ הגודל של מחלקת ההיפותזות הוא
 - ſd
 - $\overline{\mathbf{1}} \wedge \mathbf{0} \wedge \mathbf{1} = \mathbf{0}$ הדוגמה יכולה להתקיים בסט האימון הבא: $\mathbf{0} \wedge \mathbf{1} \wedge \mathbf{0} \wedge \mathbf{1}$.
 - $\overline{\mathbf{0}} \wedge \mathbf{1} \wedge \mathbf{1} = \mathbf{1} \wedge \mathbf{1} = \mathbf{1}$ הדוגמאות יכולות להתקיים בסט האימון הבא: $\mathbf{1}$

שאלה 2

- a) כן. האלגוריתם מממש את עיקרון ה-ERM. עבור כל סט של דוגמאות שאינו מכיל את התיוג 1, האלגוריתם יגיע להיפותזה השלילית ויחזיר 0, וכן גם השגיאה. עבור דוגמה שמכילה את התיוג 1, האלגוריתם יתקן את ההיפותזה בכך שהוא יחזיר 1 לדוגמאות מהן הוא למד.
- תתכן שגיאה אם ההיפותזה תהיה עם תיוג 1 וההיפותזה המקורית עם תיוג 0, אך מצב זה לא ייתכן, שכן אם יקרה זאת אומרת שמספר הליטרים בהיפותזה שלנו קטן ממש ממספר הליטרים בהיפותזה המקורית. כעת נניח שחסר ליטרל x_i כלשהו, כלומר שמספר הליטרים בחיפותזה המקורית כלל לא תלויה ב- x_i עם תיוג 1. ברור שההיפותזה המקורית כלל לא תלויה ב- x_i במצב כזה, ולכן הוא לא יופיע בהיפותזה המקורית. מכאן האלגוריתם תמיד יביא את ההיפותזה למצב שבו היא מתאימה לכל הדוגמאות.
 - $M(a) \leq 2d$ צייל שמספר הטעויות המקסימלי הינו d+1. נתחיל בכך שנוכיח שd+1. צייל שמספר הטעויות המקסימלי הינו d+1. נתחיל בכך שנוכיח של ההיפותזה הראשונה מכילה d+1 ליטרלים. אם נתגלתה שגיאה, לפחות משתנה אחד נמחק מההיפותזה. לכן, אחרי מקסימום של d+1 שגיאות, ההיפותזה ריקה והאלגוריתם יעצור בהכרח.
 - d משתנים, את הליטרל או שלילתו. על כן קיימת השגיאה הראשונה שבה אנו מוחקים d משתנים, את הליטרל או שלילתו. על כן קיימת השגיאה מחקל שבכל שהמקסימום ליטרלים, נקבל שהמקסימום ליטרלים, נקבל שהמקסימום d שגיאות, ובגלל שבכל שגיאה נמחק לפחות ליטרל אחד ונשארו רק d ליטרלים, נקבל שהמקסימום d+1.
 - ומן הריצה של כל איטרציה הוא $oldsymbol{o}(d)$. האלגוריתם מבצע איטרציות על d ביטים של הדוגמה. (c