

פתרון תרגיל מספר 10 - כלים מתמטיים

שם: מיכאל גרינבאום, ת.ז: 211747639

3 בינואר 2021

1. צ"ל: $C_n = \text{conv}(\{0, 1\}^n)$

הוכחה:

יהי $x \in C_n$, יהיו i_1, \dots, i_n כך שיתקיים $x_{i_1} \leq x_{i_2} \leq \dots \leq x_{i_n} \leq 1$ ולכן מתקיים $0 \leq x_{i_1} \leq x_{i_2} \leq \dots \leq x_{i_n} \leq 1$. נגדיר $A_i = \{j \mid x_j \geq x_i\}$ נסתכל על

$$y = x_{i_1} \cdot 1_{A_{i_1}} + \sum_{j=2}^n (x_{i_j} - x_{i_{j-1}}) \cdot 1_{A_{i_j}} + (1 - x_{i_n}) \cdot 0_n$$

תחילה נשים לב כי $0 \leq x_{i_1} \leq 1$ וגם $0 \leq 1 - x_{i_n} \leq 1$ וגם $0 \leq x_{i_j} - x_{i_{j-1}} \leq 1$ בגלל שאנחנו מסתכלים עליהם ממוינים. וגם נשים לב ש- $1_{A_{i_j}}, 0_n$ הם וקטורים ב- $\{0, 1\}^n$ וכל אחד מופיע בביטוי פעם אחת, נראה שסכום המקדמים הוא 1 ונסיק כי $y \in \text{conv}(\{0, 1\}^n)$ נשים לב שסכום המקדמים הוא בדיוק

$$x_{i_1} + \sum_{j=2}^n (x_{i_j} - x_{i_{j-1}}) + (1 - x_{i_n}) = x_{i_1} + (x_{i_n} - x_{i_1}) + (1 - x_{i_n}) = (x_{i_n} - x_{i_1}) + (1 - x_{i_n}) = 1$$

ולכן $y \in \text{conv}(\{0, 1\}^n)$ יהי $n \geq k \geq 1$: נסתכל על 2 המקרים הבאים:

(א) אם $k = 1$ אז נשים לב כי

$$\begin{aligned} y_{i_k} &= y_{i_1} = \left[x_{i_1} \cdot 1_{A_{i_1}} + \sum_{j=2}^n (x_{i_j} - x_{i_{j-1}}) \cdot 1_{A_{i_j}} + (1 - x_{i_n}) \cdot 0_n \right]_{i_1} \\ &= x_{i_1} \cdot [1_{A_{i_1}}]_{i_1} + \sum_{j=2}^n (x_{i_j} - x_{i_{j-1}}) \cdot [1_{A_{i_j}}]_{i_1} + (1 - x_{i_n}) \cdot [0_n]_{i_1} \\ &= x_{i_1} \cdot 1 + \sum_{j=2}^n (x_{i_j} - x_{i_{j-1}}) \cdot 1_{i_1 \in A_{i_j}} + (1 - x_{i_n}) \cdot 0 \\ &\stackrel{*}{=} x_{i_1} \cdot 1 + \sum_{j=2}^n (x_{i_j} - x_{i_{j-1}}) \cdot 0 + (1 - x_{i_n}) \cdot 0 = x_{i_1} = x_{i_k} \end{aligned}$$

אבחנה *: אם $i_1 \in A_{i_j}$ אז $x_{i_j} - x_{i_1} = 0$ ולכן גם $x_{i_j} - x_{i_{j-1}} = 0$ ממונוטוניות ולכן הביטוי עדיין יוצא 0 בסיגמה.

(ב) אם $2 \leq k \leq n$ נשים לב כי

$$\begin{aligned}
 y_{i_k} &= \left[x_{i_1} \cdot 1_{A_{i_1}} + \sum_{j=2}^n (x_{i_j} - x_{i_{j-1}}) \cdot 1_{A_{i_j}} + (1 - x_{i_n}) \cdot 0_n \right]_{i_k} \\
 &= x_{i_1} \cdot [1_{A_{i_1}}]_{i_k} + \sum_{j=2}^n (x_{i_j} - x_{i_{j-1}}) \cdot [1_{A_{i_j}}]_{i_k} + (1 - x_{i_n}) \cdot [0_n]_{i_k} \\
 &= x_{i_1} \cdot [1_{A_{i_1}}]_{i_k} + \sum_{j=2}^k (x_{i_j} - x_{i_{j-1}}) \cdot [1_{A_{i_j}}]_{i_k} + \sum_{j=k+1}^n (x_{i_j} - x_{i_{j-1}}) \cdot [1_{A_{i_j}}]_{i_k} + (1 - x_{i_n}) \cdot [0_n]_{i_k} \\
 &= x_{i_1} \cdot 1 + \sum_{j=2}^k (x_{i_j} - x_{i_{j-1}}) \cdot 1_{i_k \in A_{i_j}} + \sum_{j=k+1}^n (x_{i_j} - x_{i_{j-1}}) \cdot 1_{i_k \in A_{i_j}} + (1 - x_{i_n}) \cdot 0 \\
 &\stackrel{*}{=} x_{i_1} \cdot 1 + \sum_{j=2}^k (x_{i_j} - x_{i_{j-1}}) \cdot 1 + \sum_{j=k+1}^n (x_{i_j} - x_{i_{j-1}}) \cdot 0 + (1 - x_{i_n}) \cdot 0 \\
 &= x_{i_1} + \sum_{j=2}^k (x_{i_j} - x_{i_{j-1}}) = x_{i_k}
 \end{aligned}$$

אבחנה \star : אם $i_k \in A_{i_j}$ אז $x_{i_j} - x_{i_k} = 0$ ולכן גם $x_{i_j} - x_{i_{j-1}} = 0$ ממונוטוניות ולכן הביטוי עדיין יוצא 0 בסיגמה השנייה.

כלומר הראנו כי $y_{i_k} = x_{i_k}$ לכל $1 \leq k \leq n$ ומהיות i_k הוא רק מיפוי של אינדקסים, נסיק כי $y_k = x_k$ לכל $1 \leq k \leq n$.
ולכן $x = y \in \text{conv}(\{0, 1\}^n)$ וראינו כי $x = y \in \text{conv}(\{0, 1\}^n)$

הראנו שלכל $x \in C_n$ מתקיים $x \in \text{conv}(\{0, 1\}^n)$ ולכן $C_n \subseteq \text{conv}(\{0, 1\}^n)$
עתה יהי $x \in \text{conv}(\{0, 1\}^n)$, אזי $x = \sum_{i=1}^{2^n} \alpha_i \cdot e_i$ עבור בסיס e_i הוא סידור של $\{0, 1\}^n$ וגם $\sum_{i=1}^{2^n} \alpha_i = 1$
יהי $1 \leq j \leq n$, נשים לב כי $x_j = \left[\sum_{i=1}^{2^n} \alpha_i \cdot e_i \right]_j \leq \sum_{i=1}^{2^n} \alpha_i \cdot 1 = 1$ וגם $x_j = \left[\sum_{i=1}^{2^n} \alpha_i \cdot e_i \right]_j \geq \sum_{i=1}^{2^n} \alpha_i \cdot 0 = 0$
ולכן $0 \leq x_j \leq 1$ לכל $1 \leq j \leq n$ ולכן $x \in C_n$
ולכן הראנו שלכל $x \in \text{conv}(\{0, 1\}^n)$ מתקיים $x \in C_n$ ולכן $\text{conv}(\{0, 1\}^n) \subseteq C_n$
ולכן $\text{conv}(\{0, 1\}^n) = C_n$ כנדרש

מ.ש.ל. ©

2. פתרון:

(א) צ"ל: B_n הוא פוליטופ

הוכחה:

נסתכל על $\{-1, 1\}^n = \{v_1, \dots, v_{2^n}\}$

נשים לב ש- $\|x\|_1 \leq 1$ אם

$\sum_{i=1}^n |x_i| \leq 1$ אם

$\sum_{i=1}^n \text{sign}(x_i) \cdot x_i \leq 1$ אם

$\sum_{i=1}^n [v_j]_i \cdot x_i \leq 1$ לכל $1 \leq j \leq 2^n$ (הסיבה לנכונות המעבר היא ש $x_i \leq \text{sign}(x_i) \cdot x_i$ לכל j ויש וקטור

המקיים שהוא בדיוק $\text{sign}(x)$ אם

$\langle v_j, x \rangle \leq 1$ לכל $1 \leq j \leq n$

כלומר הראנו כי $B_n = \{x \mid \|x\|_1 \leq 1\} = \{x \mid 1 \leq \forall j \leq n \rightarrow \langle v_j, x \rangle \leq 1\}$

כלומר B_n הוא אוסף של אי שוויונות לינארים ולכן הוא פוליהדרון.

נשים לב כי B_n הוא גם חסום לפי ההגדרה הראשונה ולכן הוא פוליטופ.

מ.ש.ל.א. ©

(ב) צ"ל: $B_n = \text{conv}(\pm e_1, \dots, \pm e_n)$

הוכחה:

יהי $x \in B_n$, אזי ניתן לייצגו כ- $\sum_{i=1}^n \alpha_i \cdot e_i = x$ כאשר $\sum_{i=1}^n |\alpha_i| = \|x\|_1 \leq 1$.
נסמן ב- $\beta = 1 - \sum_{i=1}^n |\alpha_i| \geq 0$, נשים לב כי

$$x = \sum_{i=1}^n \alpha_i \cdot e_i = \sum_{i=1}^n |\alpha_i| \cdot (\text{sign}(\alpha_i) \cdot e_i) = \sum_{i=1}^n |\alpha_i| \cdot (\text{sign}(\alpha_i) \cdot e_i) + \frac{\beta}{2} \cdot e_1 + \frac{\beta}{2} \cdot (-e_1)$$

ולכן מתקיים כי הוא צירוף של $\{\text{sign}(\alpha_i) \cdot e_i \mid 1 \leq i \leq n\} \cup \{\pm e_1\} \subseteq \{\pm e_1, \dots, \pm e_n\}$ נשים לב כי המקדמים נסכמים ל-

$$\sum_{i=1}^n |\alpha_i| + \frac{\beta}{2} + \frac{\beta}{2} = \sum_{i=1}^n |\alpha_i| + \beta = \sum_{i=1}^n |\alpha_i| + 1 - \sum_{i=1}^n |\alpha_i| = 1$$

וגם אי שליליים מהיות בערך מוחלט ו- β אי שלילי.

ולכן $x \in \text{conv}(\pm e_1, \dots, \pm e_n)$

הראנו שלכל $x \in B_n$ מתקיים $x \in \text{conv}(\pm e_1, \dots, \pm e_n)$ ולכן $B_n \subseteq \text{conv}(\pm e_1, \dots, \pm e_n)$
יהי $x \in \text{conv}(\pm e_1, \dots, \pm e_n)$, לכן ניתן לייצגו כ- $\sum_{i=1}^n \alpha_i \cdot e_i - \sum_{i=1}^n \beta_i \cdot e_i$ כאשר $\sum_{i=1}^n \alpha_i + \sum_{i=1}^n \beta_i = 1$ וגם $\alpha_i, \beta_i \geq 0$ לכל $1 \leq i \leq n$. נשים לב כי

$$\|x\|_1 = \sum_{i=1}^n |\alpha_i - \beta_i| \leq \sum_{i=1}^n |\alpha_i| + |\beta_i| = \sum_{i=1}^n \alpha_i + \beta_i = \sum_{i=1}^n \alpha_i + \sum_{i=1}^n \beta_i = 1$$

ולכן $x \in B_n$

ולכן הראנו שלכל $x \in \text{conv}(\pm e_1, \dots, \pm e_n)$ מתקיים $x \in B_n$ ולכן $\text{conv}(\pm e_1, \dots, \pm e_n) \subseteq B_n$
ולכן $\text{conv}(\pm e_1, \dots, \pm e_n) = B_n$ כנדרש

מ.ש.ל.ב. ☺

(ג) צ"ל: $\text{vertices}(B_n) = \{\pm e_1, \dots, \pm e_n\}$

הוכחה:

תחילה לפי שאלה 4 סעיף ב' מתקיים כי $\text{vertices}(B_n) \subseteq \{\pm e_1, \dots, \pm e_n\}$
יהי $1 \leq j \leq n$, נסתכל על $c = e_j$, נשים לב כי לכל $x \in B_n$ מתקיים $x_j \leq 1$ ולכן

$$c^T \cdot x = c_j \cdot x_j \stackrel{\text{equality iff } x_j = 1}{\leq} c_j = 1$$

נשים לב שאם $x_j = 1$ אז $x = e_j$ (בגלל ש- $\|x\|_1 = 1$) ולכן הראנו שהמקסימום היחיד ל- $c = e_j$ הוא e_j והוא גם ב- B_n .

ולכן e_j קודקוד של B_n לכל $1 \leq j \leq n$.
יהי $1 \leq j \leq n$, נסתכל על $c = -e_j$, נשים לב כי לכל $x \in B_n$ מתקיים $x_j \geq -1$ ולכן

$$c^T \cdot x = c_j \cdot x_j \stackrel{\text{equality iff } x_j = -1}{\leq} -c_j = 1$$

נשים לב שאם $x_j = -1$ אז $x = -e_j$ (בגלל ש- $\|x\|_1 = 1$) ולכן הראנו שהמקסימום היחיד ל- $c = -e_j$ הוא $-e_j$ והוא גם ב- B_n .

ולכן $-e_j$ קודקוד של B_n לכל $1 \leq j \leq n$.
כלומר הראנו כי $\{\pm e_1, \dots, \pm e_n\} \subseteq \text{vertices}(B_n)$ ולכן $\{\pm e_1, \dots, \pm e_n\} = \text{vertices}(B_n)$ כנדרש.

מ.ש.ל.ג. ☺

3. פתרון:

(א) צ"ל: $\text{vertices}(\Delta_n) = \{e_i \mid 1 \leq i \leq n+1\}$

הוכחה:

יהי $1 \leq j \leq n+1$, נסתכל על $c = e_j$,
יהי $x \in \Delta_n$ לכן נוכל לכתוב אותו כ- $x = \sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i \cdot e_i$ כאשר $\sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i = 1$ ו- $0 \leq \alpha_i \leq 1$ לכל $1 \leq i \leq n+1$.
נשים לב כי

$$x = \sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i \cdot c_i = \alpha_j \cdot c_j = \alpha_j \leq 1 \quad \text{equality iff } \alpha_j = 1$$

נשים לב שבשוויון $\alpha_j = 1$ ואז מהדרישה $\sum_{i=1}^n \alpha_i = 1$ נסיק כי

$$\alpha_1 = \dots = \alpha_{j-1} = \alpha_{j+1} = \dots = \alpha_{n+1} = 0, \alpha_j = 1$$

כלומר $x = e_j$, ולכן מקסימום יחיד עבור $c = e_j$ מתקבל כאשר $x = e_j$ ולכן קודקוד של Δ_n .
כלומר e_j הוא קודקוד של Δ_n לכל $1 \leq j \leq n+1$.

כלומר הראנו כי $\{e_i \mid 1 \leq i \leq n+1\} \subseteq \text{vertices}(\Delta_n)$
עתה נראה שאלו כל הקודקודים.

יהי $v \in \text{vertices}(\Delta_n)$ קודקוד, אזי קיים c כך ש- $c^T x$ מקבל מקסימום יחיד ב- v .
נכתוב $v = \sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i \cdot e_i$ כאשר $\sum_{i=1}^n \alpha_i = 1$ ו- $0 \leq \alpha_i \leq 1$ לכל $1 \leq i \leq n+1$.
נסמן $j = \text{argmax}_{1 \leq i \leq n} c_i$, נשים לב כי

$$c^T \cdot v = \sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i \cdot c_i \leq \sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i \cdot \max_{1 \leq i \leq n} c_i = \max_{1 \leq i \leq n} c_i \cdot \sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i = \max_{1 \leq i \leq n} c_i = c_j = c_j \cdot 1 = c^T \cdot e_j$$

ולכן קיבלנו $c^T \cdot v \leq c^T \cdot e_j$ אבל מיחידות המקסימום נסיק כי $v = e_j$,

כלומר הראנו כי $\text{vertices}(\Delta_n) \subseteq \{e_i \mid 1 \leq i \leq n+1\}$,

ולכן $\text{vertices}(\Delta_n) = \{e_i \mid 1 \leq i \leq n\}$ כנדרש.

מ.ש.ל.א. ☺

(ב) צ"ל: $\Delta_n = \text{conv}(\{e_i \mid 1 \leq i \leq n+1\})$

הוכחה:

יהי $x \in \Delta_n$ אז נוכל לכתוב $x = \sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i \cdot e_i$ כאשר $\sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i = 1$ ו- $0 \leq \alpha_i \leq 1$ לכל $1 \leq i \leq n+1$.
נשים לב שלפי הגדרה מתקיים $x \in \text{conv}(\{e_i \mid 1 \leq i \leq n+1\})$ כי כל המקדמים הם בין 0 ל-1 ונסכמים ל-1 וגם משתמשים רק באיברי הקבוצה.

הראנו שלכל $x \in \Delta_n$ מתקיים $x \in \text{conv}(\{e_i \mid 1 \leq i \leq n+1\})$,

ולכן $\Delta_n \subseteq \text{conv}(\{e_i \mid 1 \leq i \leq n+1\})$

יהי $x \in \text{conv}(\{e_i \mid 1 \leq i \leq n+1\})$, נוכל לכתוב $x = \sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i \cdot e_i$ כאשר $\sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i = 1$ וכל המקדמים בין 0 ל-1.
נשים לב כי $\sum_{i=1}^{n+1} x_i = \sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i = 1$ וגם $0 \leq x_i = \alpha_i \leq 1$ לכל $1 \leq i \leq n$ ולכן $x \in \Delta_n$.

ולכן הראנו שלכל $x \in \text{conv}(\{e_i \mid 1 \leq i \leq n+1\})$ מתקיים $x \in \Delta_n$,

ולכן $\text{conv}(\{e_i \mid 1 \leq i \leq n+1\}) \subseteq \Delta_n$

ולכן $\text{conv}(\{e_i \mid 1 \leq i \leq n+1\}) = \Delta_n$ כנדרש

מ.ש.ל.ב. ☺

(ג) צ"ל: $\text{conv}(S)$ הוא face

הוכחה:

תהי $S \subseteq V$, נסתכל על הוקטור הבא $[1_S]_i = \begin{cases} 1 & e_i \in S \\ 0 & e_i \notin S \end{cases}$

נגדיר $H(1_S, 1) = \{x \mid \langle 1_S, x \rangle = 1\}$

יהי $x \in \Delta_n$ אז נוכל לכתוב $x = \sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i \cdot e_i$ כאשר $\sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i = 1$ ו- $0 \leq \alpha_i \leq 1$ לכל $1 \leq i \leq n+1$. נשים לב כי

$$\langle 1_S, x \rangle = \left\langle 1_S, \sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i \cdot e_i \right\rangle = \sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i \cdot \langle 1_S, e_i \rangle = \sum_{e_i \in S} \alpha_i \cdot 1 + \sum_{i \notin S} \alpha_i \cdot 0 = \sum_{e_i \in S} \alpha_i \leq \sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i = 1$$

ולכן אם נסתכל על $HS(1_S, 1) = \{x \mid \langle 1_S, x \rangle \leq 1\}$ נקבל כי $x \in HS(1_S, 1)$

כלומר לכל $x \in \Delta_n$ מתקיים $x \in HS(1_S, 1)$ ולכן $\Delta_n \subseteq HS(1_S, 1)$

ולכן $HS(1_S, 1)$ הוא מישור שכל הפוליטופ נמצא מצד אחד שלו,

וגם נשים לב כי $e_1 \in \Delta_n \subseteq HS(1_S, 1)$ ולכן $e_1 \in \Delta_n \cap HS(1_S, 1)$ ולכן $\Delta_n \cap HS(1_S, 1) \neq \emptyset$

כלומר $H(1_S, 1)$ הוא supporting hyperplane, ולכן $\Delta_n \cap H(1_S, 1)$ הוא face.

יהי $x \in \text{conv}(S) \subseteq \text{conv}(\text{vertices}(\Delta_n))$, כלומר ניתן לייצג את $x = \sum_{e_i \in S} \alpha_i \cdot e_i$ כאשר $\sum_{e_i \in S} \alpha_i = 1$ וגם $0 \leq \alpha_i \leq 1$

נשים לב כי

$$\langle 1_S, x \rangle = \left\langle 1_S, \sum_{e_i \in S} \alpha_i \cdot e_i \right\rangle = \sum_{e_i \in S} \alpha_i \cdot \langle 1_S, e_i \rangle = \sum_{e_i \in S} \alpha_i \cdot 1 = 1$$

ולכן $x \in H(1_S, 1)$, כלומר $x \in \Delta_n \cap H(1_S, 1)$ כלומר $\text{conv}(S) \subseteq \Delta_n \cap H(1_S, 1)$

יהי $x \in \Delta_n \cap H(1_S, 1)$, מהיות $x \in \Delta_n$ ניתן לייצג את $x = \sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i \cdot e_i$ כאשר $\sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i = 1$ וגם $0 \leq \alpha_i \leq 1$ לכל $1 \leq i \leq n+1$

נשים לב כי מהיות $x \in H(1_S, 1)$ מתקיים $\langle 1_S, x \rangle = 1$ ולכן

$$1 = \langle 1_S, x \rangle = \left\langle 1_S, \sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i \cdot e_i \right\rangle = \sum_{i=1}^{n+1} \alpha_i \cdot \langle 1_S, e_i \rangle = \sum_{e_i \in S} \alpha_i \cdot 1 + \sum_{i \notin S} \alpha_i \cdot 0 = \sum_{e_i \in S} \alpha_i$$

כלומר $\sum_{e_i \notin S} \alpha_i = 0$, ולכן הצירוף הוא רק של וקטורים e_i ב- S כשכל המקדמים הם בין 0 ל-1 ונסכמים ל-1 ולכן

$x \in \text{conv}(S)$ כלומר $\Delta_n \cap H(1_S, 1) \subseteq \text{conv}(S)$

ולכן $\text{conv}(S) = \Delta_n \cap H(1_S, 1)$ כלומר הראנו שקיים face שהוא $\Delta_n \cap H(1_S, 1)$ והוא בדיוק $\text{conv}(S)$, כנדרש.

מ.ש.ל.ג. ☺

4. פתרון:

(א) צ"ל: לפחות אחד מ- x_1, \dots, x_m ב- face

הוכחה:

יהי L face, אזי קיימים a, b כך ש- $H(a, b)$ הוא supporting hyperplane וגם $L = \mathcal{P} \cap H(a, b)$

יהי $x \in L$, מהיות $x \in \mathcal{P}$ ניתן לכתוב $x = \sum_{i=1}^m \alpha_i \cdot x_i$ כאשר $\sum_{i=1}^m \alpha_i = 1$ וגם $0 \leq \alpha_i \leq 1$ לכל $1 \leq i \leq m$

נסמן $j = \arg\max_{1 \leq i \leq m} a^T \cdot x_i$

נשים לב שמהיות $x \in L$ (לא ריקה) מתקיים $x \in H(a, b)$ ולכן

$$\begin{aligned} b &= a^T \cdot x = a^T \cdot \left(\sum_{i=1}^m \alpha_i \cdot x_i \right) = \sum_{i=1}^m \alpha_i \cdot a^T \cdot x_i \leq \sum_{i=1}^m \alpha_i \cdot \max_{1 \leq i \leq m} a^T \cdot x_i = \max_{1 \leq i \leq m} a^T \cdot x_i \cdot \sum_{i=1}^m \alpha_i \\ &= \max_{1 \leq i \leq m} a^T \cdot x_i = a^T \cdot x_j \end{aligned}$$

ולכן $a^T \cdot x_j \geq b$

נשים לב כי מהיות $x \in \mathcal{P}$ מתקיים $x \in H(a, b)$ ולכן $a^T \cdot x \leq b$

נשים לב כי $x_j \in \mathcal{P}$ ולכן $a^T \cdot x_j \leq b$

ולכן קיבלנו כי $a^T \cdot x_j = b$ ולכן $x_j \in H(a, b)$ ולכן $x_j \in \mathcal{P} \cap H(a, b) = L$

כלומר הראנו שלפחות אחד מ- x_1, \dots, x_m נמצא ב- L .

כלומר הראנו שלכל face L מתקיים שלפחות אחד מ- x_1, \dots, x_m נמצא ב- L .

מ.ש.ל.א. ☺

(ב) צ"ל: $\text{vertices}(\mathcal{P}) \subseteq \{x_1, \dots, x_m\}$

הוכחה:

יהי $v \in \text{vertices}(\mathcal{P})$ אזי $\{v\}$ הוא face לפי ההגדרה של קודקוד. מהסעיף הקודם מתקיים כי לפחות אחד מ- x_1, \dots, x_m נמצאים ב- $\{v\}$. נניח בלי הגבלת הכלליות כי $x_i \in \{v\}$. מהיות $\{v\}$ זאת קבוצה עם איבר אחד, מתקיים כי $x_i = v$ ולכן $v \in \{x_1, \dots, x_m\}$ ולכן $\boxed{\text{vertices}(\mathcal{P}) \subseteq \{x_1, \dots, x_m\}}$ כנדרש.

מ.ש.ל.ב. ☺

5. פתרון:

(א) צ"ל: $H(a_m, b_m)$ הוא supporting hyperplane

הוכחה:

נראה את 2 התנאים בשביל ש- $H(a_m, b_m)$ יהיה supporting hyperplane:
i. תחילה נשים לב כי $\mathcal{P} = \bigcap_{i=1}^m H(a_i, b_i)$ ולכן $\mathcal{P} \subseteq H(a_m, b_m)$ כנדרש
ii. נסמן $\bigcap_{i=1}^{m-1} H(a_i, b_i) = \mathcal{P}'$, נראה כי $\mathcal{P} \cap H(a_m, b_m) \neq \emptyset$ מהנתון ש- $\mathcal{P} \neq \mathcal{P}'$ נסיק כי $\exists x \in \mathcal{P}' \setminus \mathcal{P}$ (קל לראות ש- \mathcal{P} מוכלת ב- \mathcal{P}'). מהיות $x \in \mathcal{P}' \setminus \mathcal{P}$ מתקיים כי $x \notin H(a_m, b_m)$ ולכן $a_m^T \cdot x > b_m$ מהיות $\mathcal{P} \neq \emptyset$, $\exists y \in \mathcal{P}$ נסתכל על $z = \alpha \cdot y + (1 - \alpha) \cdot x$ נרצה ש-

$$\begin{aligned} b_m &= a_m^T \cdot z = \alpha \cdot a_m^T \cdot y + (1 - \alpha) \cdot a_m^T \cdot x \\ b_m - a_m^T \cdot x &= \alpha \cdot (a_m^T \cdot y - a_m^T \cdot x) \\ \alpha &= \frac{a_m^T \cdot x - b_m}{a_m^T \cdot x - a_m^T \cdot y} \end{aligned}$$

נבחין ש- $a_m^T \cdot y \leq b_m < a_m^T \cdot x$ ולכן $0 \leq \alpha \leq 1$, מהיות $x, y \in \mathcal{P}'$ אז גם $z = \alpha \cdot y + (1 - \alpha) \cdot x \in \mathcal{P}'$ (ראינו בהרצאה) והראנו כי $a_m^T \cdot z = b_m$ ולכן $z \in H(a_m, b_m) \subseteq \mathcal{P}$ ולכן $z \in \mathcal{P}' \cap H(a_m, b_m) = \mathcal{P}$

כלומר הראנו כי $z \in \mathcal{P} \cap H(a_m, b_m)$ ולכן $\boxed{H(a_m, b_m) \cap \mathcal{P} \neq \emptyset}$ כנדרש.

מ.ש.ל.א. ☺

(ב) צ"ל: $H(a_m, b_m)$ הוא supporting hyperplane

הוכחה:

נראה את 2 התנאים בשביל ש- $H(a_m, b_m)$ יהיה supporting hyperplane:
i. תחילה נשים לב כי $\mathcal{P} = \bigcap_{i=1}^m H(a_i, b_i) \subseteq H(a_m, b_m)$ כנדרש
ii. נסמן $\bigcap_{i=1}^{m-1} H(a_i, b_i) = \mathcal{P}'$, נראה כי $\mathcal{P} \cap H(a_m, b_m) \neq \emptyset$ מהיות $\langle a_m, v \rangle = 1$ וגם $1 \leq i \leq m-1$ לכל $\langle v, a_i \rangle = 0$ כן ש- $v \notin \text{span}\{a_1, \dots, a_{m-1}\}$ (קושי שוורץ) מהיות $\mathcal{P} \neq \emptyset$, קיים $x \in \mathcal{P}$ נסתכל על $y = x + (b_m - a_m^T \cdot x) \cdot v$ נשים לב כי

$$a_m^T \cdot y = a_m^T \cdot x + \langle a_m, (b_m - a_m^T \cdot x) \cdot v \rangle = a_m^T \cdot x + (b_m - a_m^T \cdot x) = b_m$$

ולכן $y \in H(a_m, b_m) \subseteq \mathcal{P}$ וגם נשים לב כי לכל $1 \leq i \leq m-1$ מתקיים

$$a_i^T \cdot y = a_i^T \cdot (x + (b_m - a_m^T \cdot x) \cdot v) = a_i^T \cdot x + \langle a_i, (b_m - a_m^T \cdot x) \cdot v \rangle = a_i^T \cdot x + 0 \leq_{x \in H(a_i, b_i)} b_i$$

ולכן $y \in HS(a_i, b_i)$ לכל $1 \leq i \leq m-1$ ולכן $y \in \mathcal{P}'$.
 כלומר $y \in \mathcal{P}' \cap HS(a_m, b_m) = \mathcal{P}$ ולכן $y \in \mathcal{P} \cap H(a_m, b_m)$ ולכן $\boxed{\mathcal{P} \cap H(a_m, b_m) \neq \emptyset}$, כנדרש.

מ.ש.ל.ב. ☺