

אוטומטים 2 - מטלה 1

נעם דומוביץ - 2040838939

הודיה טביביאן - 313418923

שאלה 1

עבור שפה $L \subseteq \Sigma^*$ נגדיר: $PrefixW(L) = \{w \in L \mid \exists u \in L \text{ s.t. } w \neq u \text{ and } w \text{ is prefix of } u\}$
הוכחה/הפרד לכל L , היחס $R_{PrefixW(L)}$ מעדן את היחס \tilde{R}_L
דוגמה נגדית:

- נגדיר את $L = \{a^1, a^2, \dots, a^6\}$
- מתקיים ש: $PrefixW(L) = \{a^1, a^2, \dots, a^5\}$
- יהיו מחלקות השקילות עבור $PrefixW(L)$:
 $A_0 = \{\varepsilon\}, A_1 = \{a^1\}, \dots, A_5 = \{a^5\}, A_6 = \Sigma^* \setminus \{\varepsilon, a^1, a^2, \dots, a^5\}$
- נתבונן במילים a^1, a^6 אלו שתי מילים בשפה L אך הן שייכות למחלקות שקילות אחרות בעבור $PrefixW(L)$.

שאלה 2

תהי $L \subseteq \Sigma^*$ הוכח/הפרד
א. אם כל מחלקת שקילות של R_L היא שפה רגולרית, אז R_L מכילה מחלקת שקילות אינסופית

- תהי השפה $L = \{a^{n^2} \mid n \in \mathbb{N}\}$
- הראנו בתרגול שיש לשפה זו אינסוף מחלקות שקילות, ולכן לכל x, y ישנו z מפריד כך ש $xz \in L \Leftrightarrow yz \in L$
- ומתקיים שכל מחלקת שקילות היא סופית ורגולרית.

ב. אם L היא שפה רגולרית, אז R_L מכילה מחלקת שקילות אינסופית.
הוכחה:

- ע"פ משפט נרוד, L רגולרית $\iff index(R_L) < \infty$
- נשים לב שכל מילה בשפה היא מעל Σ^* , ולכן ישנה חלוקה המתייחסת למילים האינסופיות.
- נתבונן בחלוקה כלשהי של R_L אם ישנה $A \in R_L$ המייצגת מילה אינסופית בשפה סיימנו.
- אחרת (כל המחלקות למילים בשפה סופיות, ולכן), ישנה $A' \in R_L$ מחלקת שקילות עבור כל המילים האינסופיות שלא בשפה ולכן גם כאן ישנה מחלקת שקילות אינסופית.

שאלה 3

יהי $k \in \mathbb{N}^+$. הוכח שכל DFA עבור השפה $L = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid \text{the } k\text{'th last symbol of } w \text{ is } b\}$ מכיל לפחות 2^k מצבים
הוכחה:

- על פי מסקנה ממשפט נרוד מספר המצבים המינימלי ל DFA הוא כמספר מחלקות השקילות של L , על כן אם נראה שמספר מחלקות השקילות הוא 2^k סיימנו.

- נשים לב שמצד אחד מילים באורך הגדול מ- k הן שרשרת של מילה באורך k עם תחילית כלשהי, כיוון שאנו מסתכלים על k האותיות האחרונות.

- מצד שני מילים באורך הקצר מ- k , היא כמו מילה באורך k שהאות k מהסוף, לא היתה b .

- כעת נוכל להתבונן באפשרויות השונות להרכבת מילה באורך k . לכל אות יש 2 אפשרויות:

- לבחור באות b

- לבחור באות a או c (לא משנה לנו מה נבחר)

- כל אפשרות שכזו נגדיר כמחלקת שקילות - סה"כ יש 2^k אפשרויות (עם חזרות, עם סדר)

- נראה שכל מחלקה מגדירה מחלקת שקילות נפרדת עבור יחס R_L

- יהיו S^1, S^2 2 מחלקות שקילות שונות זו מזו:

- לכן קיים אינדקס i עבור S^1 כך ש i מסמל את ה b האחרון במילה

- ולכן קיים אינדקס j עבור S^2 כך ש j מסמל את ה b האחרון במילה

- יהיו $x \in S^1$ ו $y \in S^2$

- כעת, נפצל למקרים:

* אם $i \neq j$: אז בה"כ $i < j$ ובפרט אם נשרשר את a^{j-1} נקבל ש: $ya^{j-1} \in F$ אבל $xa^{j-1} \notin F$

* אם $i = j$ אז מכך שהמחלקות שונות זו מזו, קיים אינדקס h כלשהו בה"כ $h < j$ כך שיש b באינדקס i מהסוף ו h מהסוף. ובפרט אם נבחר $z = a^{j-1}$ ונשרשר נקבל: $ya^{j-1} \in F$ אבל $xa^{j-1} \notin F$

שאלה 4

תהי $L \subseteq \Sigma^*$ רגולרית. הוכח או הפרד: אם L רגולרית, אז לכל $x, y \in \Sigma^*$ קיימת קבוצה אינסופית $I \subseteq \mathbb{N}$, כך שהקבוצה $\{xy^i | i \in I\}$ מוכלת במחלקת שקילות (אחת) של R_L

הוכחה:

- הקבוצה $\{xy^i | i \in \mathbb{N}\}$ היא תת קבוצה של $A = \{xy^i | i \in \mathbb{N}\}$

- נניח כי קבוצה זו מתפרסת על כל מחלקות השקילות של האוטומט R_A

- ב2g הראינו שלשפה רגולרית L קיימת מחלקת שקילות אינסופית ב R_L , נסמנה ב S_∞

- נגדיר קבוצה חדשה $S_k = S_\infty \cap \{xy^i | i \in \mathbb{N}\}$.

- בהכרח קיים חיתוך כזה והוא אינסופי.

- קיבלנו קבוצה אינסופית של i 'ים, עבורם נגדיר את הקבוצה I , וקיבלנו את הדרוש.

שאלה 5

הוכח באמצעות משפט נרוד, שהשפה הבאה $L = \{x \in \{a, b\}^* | \#_a(x) = 2\#_b(x)\}$ אינה רגולרית.

הוכחה - צריך להראות ש $index(R_L) = \infty$

הראנו בכיתה שתנאי מספיק להראות שקיימת $A \subseteq \Sigma^*$ אינסופית, כך שלכל $x \neq y \notin R_L$ כל מילה נמצאת במחלקת שקילות משלה.

- נגדיר את מחלקות השקילות $A = \{a^{2i} | i \in \mathbb{N}\}$, זוהי קבוצה אינסופית כי $|\mathbb{N}| = \aleph_0$

- יהיו $w_i, w_j \in A$ עם $i \neq j$, ונשרשר להן b^i נקבל ש: $a^{2i}b^i \in L$ אבל $a^{2j}b^i \notin L$

- לכן ישנן ∞ מחלקות שקילות $\iff L$ אינה רגולרית (נרוד)

תהי $L \subseteq \Sigma^*$. נגדיר יחס $R_{L,5} = \{(x, y) \subseteq (\Sigma^*)^2 \mid \forall z \subseteq \Sigma \quad xz \in L \Leftrightarrow yz \in L \vee |z| > 5\}$, הוכח/הפרך

1. לכל $L, R_{L,5}$ מעדן את R_L

• נגדיר את $L = \{\varepsilon, a, a^7\}$

• נגדיר את מחלקות השקילות ל R_L $A_0 = \{\varepsilon\}, A_1 = \{a\}, A_2 = \{a^7\}, A_3 = \Sigma^* \setminus \{A_0 \cap A_1 \cap A_2\}$

- הסבר: נבחר את $z = a^6$ ויהיו $x = a$ ו $y = a^7$ אז $yz = a^6a^7 = a^{13} \notin L$ ו $xz = aa^6 = a^7 \in L$, ולכן ישנו z מפריד ומכאן שהם במחלקות שקילות שונות

• נגדיר את מחלקות השקילות ל $R_{L,5}$: $A_0 = \{\varepsilon\}, A_1 = \{a, a^7\}, A_3 = \Sigma^* \setminus \{A_0 \cap A_1\}$

- הסבר: נפצל למקרים

* אם $x = y = a$ או $x = y = a^7$ אז לכל z שניקח $R(x, y)$

* אם בהכ $x = a$ ו $y = a^7$ אז:

. לכל z כך ש: $|z| < 5$ אז $yz \notin L \iff xz \notin L$ ולכן $R_{L,5}(x, y)$

. אם ננסה לקחת את z מפריד (היחיד) ממקודם a^6 אז מהגדרת $R_{L,5}$ ולכן $(x, y) \in R_{L,5}$

2. לכל L, R_L מעדן את $R_{L,5}$

• צ"ל ש $R_L(x, y) \subseteq R_{L,5}$

• יהיו $x, y \in R_L$ ויהיה z כך ש: $xz \in L \Leftrightarrow yz \in L$

• נפצל למקרים:

- אם $|z| \leq 5$ אז $xz \in L \Leftrightarrow yz \in L$ מהנחה.

- אם $|z| > 5$ אז לא משנה לנו קיום התנאי $xz \in L \Leftrightarrow yz \in L$

• ובסה"כ $(x, y) \in R_{L,5}$, כנדרש.

3. קיים L כך ש $R_{L,5}$ מעדן את R_L ובנוסף ל R_L ישנן לפחות 4 מחלקות שקילות.

• נבחר את השפה $L = \{a^1, a^2\}$

• אז מחלקות השקילות ל R_L ו ל $R_{L,5}$ (יש 4) הן:

- $A_0 = \{\varepsilon\}, A_1 = \{a\}, A_2 = \{a^2\}, A_3 = \Sigma^* \setminus \{A_0 \cap A_1 \cap A_2\}$

- כי קיים z כך $|z| < 5$, כך ש z מפריד.

• ובפרט יתקיים ש: $R_{L,5} \subseteq R_L$

• אינטואיציה - הראנו בכיתה שאם היחס מעדן אז מספר המחלקות השקילות גדול יותר כלומר אם $R_{L,5} \subseteq R_L$ אז

$$\text{index}(R_{L,5}) \geq \text{index}(R_L)$$

- ובסעיף ב' הראנו שלכל L יתקיים ש: $\text{index}(R_L) \geq \text{index}(R_{L,5})$

- ובסה"כ : $\text{index}(R_L) \geq \text{index}(R_{L,5}) \geq \text{index}(R_L)$