

מכונות לא דטרמיניסטיות

מכונות טיריניג לא דטרמיניסטיות יכולה בכל צעד לבחור ביותר Möglichות אחת עברו מצב נתון. מכונות טיריניג מזהה שפה אם לכל קלט השיך לשפה קיימת לפחות סדרת אפשרויות אחת(ריצה) שתאשר את הקלט, ולכל קלט שאינו שיך לשפה אף ריצה לא תאשר אותו.

הגדרה

נאמר שמכונת טיריניג לא דטרמיניסטיות M מכירעה שפה Σ^* אם

1. M מזהה את L (באופן לא דטרמיניסטי)
2. לכל $\Sigma^* \in w$ כל ריצה אפשרית של M עצרת(בזמן סופי)

משפט

שפה L ניתנת להכרעה באופן ל"ד אם"ס L כריעעה(במובן הרגיל)

משפט

מחלקת השפות הכריעה סגורה תחת פעולות השרשור.

הוכחה

תהיינה A, B שפות כריעות, אזי קיימות מ"ט $M_A M_B$ במודל B המכrüות אותן בהתאם. נראה שקיימת מ"ט M להכרעת השפה AB . M תהיה מ"א ל"ד בעלת שני סרטים.

$M(w)$

- .1. כל עוד האות בסרט 1 אינה רווח, בחר באופן ל"ד מבין האפשרויות:
 - .1.a. העתק את האות מסרט 1 לסרט 2, מחק את האות מסרט 1, וו₂ לתחילת המחרוזת בסרט 2, והרצ' הסרט זה את M_A
 - .1.b. עברו לשלב (2)
- .2. אבס דחטה, דחטה.
- .3. הרץ את M_B בסרט 1 ומחזר את תשובה.
- .4.

הוכחת נכונות

עבור $w \in A \cdot B$ ניתן לכתוב $xy = w$ כך ש- $x \in A$ ו- $y \in B$. נתבונן בדיקה שבה M בוחרת באפשרות 1 או 2 בדיקות $|x|$ פעמים. בדיקה זו אנו מקבלים בתחילת שלב 2 את x בסרט 2 ואת y בסרט 1. לכן בשלב 2 M_A תאשר ונגיע לשלב 4, שבו M_B תאשר וכך גם M .

נוכיח M עוצרת בכל מסלול אחר: מובן שלבים (4) ו(2) מסתימים תמיד בזמן בזמן סופי. בנוסחה בಗל התנאי בשלב (1), שלב זה יכול להמשך (w) צעדים לכל היותר, ולכן כל ריצה בסה"כ תסתיים בזמן סופי.
אם $w \in A \cdot B$, בתחלת שלב (2) (ש תמיד מוגעים אליו) מופיעה מהירות x בסרט 1 וכך $xy = w$. אם $x \notin A$, m תדחה בשלב (3). אחרת, היא תעבור לשלב (4) ולפי ההנחה בהברח $y \in B$ ולכן M תבחר שם.

תרגיל

תהי $\Sigma^* \subseteq L$ שפה, נגיד $\{x \in \Sigma^* | \exists y \in \Sigma^* : xy \in L\}$. הוכח שחלוקת השפות הניתנת לאיוי סגורת תחת פועלות prefix

הוכחה

נראה מכונה $'M'$ לאיוי L שבנייה על בסיס M לאיוי $\text{prefix}(L)$.

$$M'(w)$$

.1. זו ימינה עד סוף w

.2. בחר באופן ל"ד מבין האפשרויות:

.2.a. בחר באופן ל"ד כותב אותה על הסרט, זו ימינה, וחזור
ל(2)

.2.b. עבור ל(3)

.3. חזור לתחלת המחרוזת שעל הסרט, הרץ את M וחזור תשובהה.