

4-44: Θεωρία Υπολογισμού

Αποδείξτε ότι η γλώσσα

$$L = \{ a^i b^j \mid i = kj \text{ για κάποιον θετικό ακέραιο } k \}$$

δεν είναι γλώσσα χωρίς συμφραζόμενα.

Λύση

Θα χρησιμοποιήσουμε το Θεώρημα Άντλησης για γλώσσες χωρίς συμφραζόμενα όπως το διατυπώσαμε στις διαλέξεις (δηλ., με τον περιορισμό $|vxy| \leq n$ όπου n η σταθερά του Θεωρήματος Άντλησης). Υποθέτουμε ότι η γλώσσα L είναι γλώσσα χωρίς συμφραζόμενα και έστω n η σταθερά του Θεωρήματος Άντλησης για την L .

Θεωρούμε τη συμβολοσειρά $w = a^{4n^4} b^{2n^2}$ η οποία ανήκει στην L και έχει μήκος μεγαλύτερο από n . Στη συνέχεια, θα λάβουμε υπόψιν μας κάθε πιθανό χωρισμό της w υπό τους περιορισμούς του Θεωρήματος Άντλησης (δηλαδή, $w = uvxyz$ όπου $|vxy| \leq n$ και $|vy| \geq 1$), και σε **κάθε** περίπτωση, θα βρούμε κάποιο i τέτοιο ώστε η συμβολοσειρά $uv^i xy^i z$ να **μη** ανήκει στη γλώσσα L .

Θεωρούμε τις εξής περιπτώσεις:

1. *Είτε το v είτε το y περιέχει και a και b :* Χωρίς βλάβη της γενικότητας, έστω ότι το v περιέχει και a και b , δηλαδή, $v = a^t b^{t'}$ όπου $t, t' > 0$ (η περίπτωση το y να περιέχει και a και b είναι ανάλογη). Τότε η συμβολοσειρά $uv^2 xy^2 z$ περιέχει το $v^2 = a^t b^{t'} a^t b^{t'}$, δηλαδή, περιέχει ba (επειδή $t, t' > 0$), και συνεπώς $uv^2 xy^2 z \notin L$.
2. *Καθένα από τα v και y περιέχει είτε μόνο a είτε μόνο b :* Έστω ότι τα v και y περιέχουν συνολικά p a και q b , δηλαδή, σε κάθε επανάληψη (“άντληση”) των v και y έχουμε p επιπλέον a και q επιπλέον b . Τότε,

$$uv^i xy^i z = a^{4n^4 + (i-1)p} b^{2n^2 + (i-1)q}, \quad (1)$$

ενώ ο περιορισμός του Θεωρήματος Άντλησης ότι $|vxy| \leq n$ συνεπάγεται ότι

$$p + q \leq n. \quad (2)$$

Διακρίνουμε τις εξής δύο υποπεριπτώσεις:

- (i) $q > p$: Τότε, για $i = 4n^4 + 1$, η εξίσωση (1) συνεπάγεται

$$uv^i xy^i z = a^{4n^4 + 4n^4 p} b^{2n^2 + 4n^4 q}.$$

Αλλά, επειδή $q > p$, έχουμε

$$q \geq p + 1 \implies 4n^4 q \geq 4n^4 (p + 1) \implies 4n^4 q + 2n^2 > 4n^4 + 4n^4 p,$$

δηλαδή, το πλήθος των a είναι μικρότερο από το πλήθος των b . Όμως τότε το πλήθος των a δεν είναι δυνατόν να είναι κάποιο θετικό ακέραιο πολλαπλάσιο του πλήθους των b και άρα η συμβολοσειρά $uv^{4n^4+1}xy^{4n^4+1}z$ δεν ανήκει στη γλώσσα L .

(ii) $q \leq p$: Τότε, για $i = 2$,

$$uv^i xy^i z = uv^2 xy^2 z = a^{4n^4+p} b^{2n^2+q}.$$

Η συμβολοσειρά $a^{4n^4+p} b^{2n^2+q}$ ανήκει στη γλώσσα L αν και μόνον αν ο αριθμός $2n^2+q$ διαιρεί ακέραια τον $4n^4+p$. Καθώς ο $2n^2+q$ διαιρεί ακέραια τον $4n^4 - q^2 = (2n^2+q)(2n^2-q)$ και ισχύει ότι $4n^4+p = 4n^4 - q^2 + p + q^2$, συμπεραίνουμε ότι ο $2n^2+q$ διαιρεί ακέραια τον $4n^4+p$ αν και μόνον αν ο $2n^2+q$ διαιρεί ακέραια τον $p+q^2$. Αλλά αυτό είναι αδύνατον, καθώς $p+q \leq n$ (εξίσωση (2)) και άρα $p+q^2 < 2n^2 < 2n^2+q$. Συνεπώς, η συμβολοσειρά $uv^2 xy^2 z$ δεν ανήκει στη γλώσσα L .

Άρα, σε κάθε μία από τις περιπτώσεις που θεωρήσαμε (και οι οποίες καλύπτουν όλους τους πιθανούς χωρισμούς της συμβολοσειράς w υπό τους περιορισμούς του Θεωρήματος Άντλησης), βρήκαμε κάποιο i για το οποίο η συμβολοσειρά $uv^i xy^i z$ δεν ανήκει στην L . Αυτό έρχεται σε αντίθεση με το Θεώρημα Άντλησης για γλώσσες χωρίς συμφραζόμενα και άρα η υπόθεσή μας ότι η L είναι γλώσσα χωρίς συμφραζόμενα δεν είναι αληθής.