

Τελική Εξέταση

- Απαντήστε όλα τα θέματα. Διάρκεια εξέτασης: Δύο ώρες.

1. (9 + 12 = 21 μονάδες) Το θέμα αυτό αφορά την κατασκευή ντετερμινιστικών πεπερασμένων αυτομάτων και την Κατασκευή Γινομένου. Υπενθυμίζουμε ότι η Κατασκευή Γινομένου παρέχει κατασκευαστική απόδειξη ότι η τομή των γλωσσών δύο ντετερμινιστικών πεπερασμένων αυτομάτων είναι γλώσσα ντετερμινιστικού πεπερασμένου αυτομάτου. Με στοιχειώδη τροποποίησή της, η Κατασκευή Γινομένου παρέχει αντίστοιχη κατασκευαστική απόδειξη ότι και η ένωση των γλωσσών δύο ντετερμινιστικών πεπερασμένων αυτομάτων είναι γλώσσα ντετερμινιστικού πεπερασμένου αυτομάτου. (Η Κατασκευή Γινομένου παρουσιάζεται στην απόδειξη του Θεωρήματος 4.16 του προσχεδίου βιβλίου υπό του διδάσκοντος.) Θεωρούμε τις γλώσσες

$$L_1 = \{a^n \mid \text{o } n \text{ είναι περιττός}\},$$

$$L_2 = \{a^n \mid \text{o } n \text{ είναι άρτιος}\},$$

και

$$L_3 = \{a^n \mid \text{o } n \text{ είναι πολλαπλάσιο του } 3\}.$$

- (α) Κατασκευάστε τρία απλά **ντετερμινιστικά** πεπερασμένα αυτόματα για τις γλώσσες L_1 , L_2 και L_3 , αντίστοιχα.

(β) Χρησιμοποιείστε τις απαντήσεις σας στο ερώτημα (α) και την Κατασκευή Γινομένου για να κατασκευάσετε τρία (απλά) **ντετερμινιστικά** πεπερασμένα αυτόματα για τις γλώσσες $L_4 = L_1 \cap L_3$, $L_5 = L_2 \cap L_3$ και $L_6 = L_1 \cup L_2$, αντίστοιχα.

2. $(2 + 2 + 1 + 2 + 2 + 6 + 2 + 2 + 6 = 25 \text{ μονάδες})$ Το θέμα αυτό αφορά το Θεώρημα Άντλησης για Κατηγορηματικές Γλώσσες (Ισχυρή Μορφή). Χρησιμοποιείτε το Θεώρημα Άντλησης για Κατηγορηματικές Γλώσσες (Ισχυρή Μορφή) για να δείξετε ότι η γλώσσα

$$L_7 = \{a^{pq} \mid \text{o } p \text{ είναι πρώτος αριθμός και o } q \text{ είναι δύναμη του } 2\}$$

δεν είναι κατηγορηματική.

Η απόδειξή σας **πρέπει** να συμπληρώσει κατάλληλα τα (εννέα) κενά στην παρακάτω (ελλιπή) απόδειξη:

Υποθέτουμε, για να φτάσουμε σε αντίφαση, ότι η L_7 είναι κατηγορηματική. Αφού η L_7 είναι άπειρη, το Θεώρημα Άντλησης για Κατηγορηματικές Γλώσσες (Ισχυρή Μορφή) συνεπάγεται ότι υπάρχει σταθερά $M > 0$ τέτοια ώστε κάθε λέξη $w \in L_7$ με μήκος $|w| \geq M$ μπορεί να γραφεί ως $w = uvxyz$ έτσι ώστε (i) $vy \neq \epsilon$, (ii) $|vxy| \leq M$, και (iii) για κάθε ακέραιο $n \geq 0$, $uv^nxy^n z \in L_7$.

Επιλέγουμε τη λέξη $w = a^{pq}$, όπου ο p είναι _____ και ο q είναι _____.

Προφανώς, $w \in L_7$. Παρατηρούμε ότι $|w| = \text{_____} \geq M$.

Διακρίνουμε δύο περιπτώσεις.

- Ο ακέραιος $|vy|$ είναι άρτιος. Τότε, επιλέγουμε $n = \text{_____}$.
 Τότε, $uv^nxy^n z = \text{_____}$.
 Παρατηρούμε ότι _____

 _____ Αντίφαση.
- Ο ακέραιος $|vy|$ είναι περιττός. Τότε, επιλέγουμε $n = \text{_____}$.
 Τότε, $uv^nxy^n z = \text{_____}$.
 Παρατηρούμε ότι _____

 _____ Αντίφαση.

3. (20 + 15 = 35 μονάδες) Το θέμα αυτό αφορά γενικές γραμματικές και αυτόματα με δύο στοίβες. Θεωρούμε τη γλώσσα

$$L_8 = \{a^i b^i c^i b^i c^i a^i \mid i \geq 0\}.$$

- (α) Κατασκευάστε μία γενική γραμματική η οποία παράγει τη γλώσσα L_8 . Εξηγήστε συνοπτικά τη λειτουργία της γραμματικής σας.

Η γενική γραμματική σας οφείλει να είναι ορθή. Ωστόσο, δεν σας ζητείται να αποδείξετε την ορθότητά της.

(β) Περιγράψτε ένα αυτόματο με δύο στοίβες το οποίο δέχεται τη γλώσσα L_8 . Εξηγήστε συνοπτικά τη λειτουργία του αυτομάτου σας.

Το αυτόματο με δύο στοίβες σας οφείλει να είναι ορθό. Ωστόσο, δεν σας ζητείται να αποδείξετε την ορθότητά του.

4. (20 μονάδες) Το θέμα αυτό αφορά την έννοια της πολλά-προς-ένα αναγωγής (\leq_m). Θεωρούμε τις γλώσσες

$$L_9 = \{\rho(M) \mid L(M) = \emptyset\}$$

και

$$L_{10} = \{\langle \rho(M_1), \rho(M_2) \rangle \mid L(M_1) \leq_m L(M_2)\}.$$

(Νοείται ότι $\rho(M)$ συμβολίζει την κωδικοποίηση μηχανής Turing M και $L(M)$ συμβολίζει την γλώσσα η οποία γίνεται δεκτή από την μηχανή Turing M .)

Παρουσιάζοντας κατάλληλη συνάρτηση αναγωγής f , αποδείξτε ότι $L_9 \leq_m L_{10}$.