

15/12

(43)

Πχ (Ενέχεια από προηγούμενα)

Σχεδίαση ΜΤ που εκτελεί αφαίρεση δυαδικών αριθμών όπου

$$T = (K, \Sigma, \Gamma, \tau, K_0, H)$$

$$K = (K_0, K_1, K_2, \alpha)$$

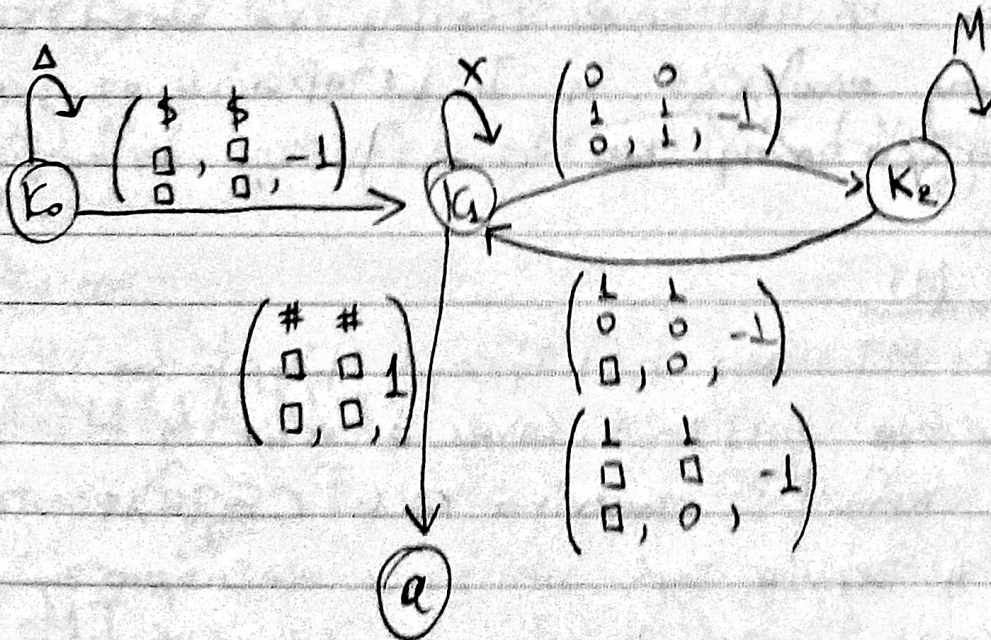
$$H = \{\alpha\}$$

$$\Sigma = \Gamma = \left\{ \begin{pmatrix} \# \\ \square \\ \square \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} \$ \\ \square \\ \square \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} \square \\ \square \\ \square \end{pmatrix} \right\}$$

$$X = \left\{ \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ \square & \square \\ \square & \square \end{pmatrix}, -1 \right\}, \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ \square & \square \\ \square & 1 \end{pmatrix}, -1 \right\}, \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ \square & 0 \\ \square & 0 \end{pmatrix}, -1 \right\}, \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ \square & \square \\ \square & 0 \end{pmatrix}, -1 \right\}, \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ \square & \square \\ \square & 1 \end{pmatrix} \right\}$$

$$M = \left\{ \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ \square & \square \\ \square & 1 \end{pmatrix}, -1 \right\}, \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ \square & \square \\ \square & 0 \end{pmatrix}, -1 \right\}, \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ \square & 1 \\ \square & 1 \end{pmatrix}, -1 \right\}, \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ \square & \square \\ \square & 1 \end{pmatrix}, -1 \right\}$$

$$\Delta = \left\{ \begin{pmatrix} \# & \# \\ \square & \square \\ \square & \square \end{pmatrix}, 1 \right\}, \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ \square & \square \\ \square & \square \end{pmatrix}, 1 \right\}, \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ \square & \square \\ \square & \square \end{pmatrix}, 1 \right\}, \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ \square & \square \\ \square & \square \end{pmatrix}, 1 \right\}, \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ \square & \square \\ \square & \square \end{pmatrix}, 1 \right\}, \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ \square & \square \\ \square & \square \end{pmatrix}, 1 \right\}$$



Γίνετε περίτολο ώστε δεν τρεπεί να
 τρεπεί τους ΕΞΕΤΑΣΤΕΣ

Εναρμόγηση ούβλων στο Π.Σ.Ε.

Όπως έχουμε αναφέρει ένα σύμβολο μπορεί να εναρμόγεται στο Π.Σ.Ε. χαρακτηρίζοντας κατάλληλα ορισμένες καταστάσεις. Έτσι λοιπόν οι καταστάσεις οφείλονται στο λ και το μ ουσιαστικά ενός λ και μ χαρακτηρίζουν τον έλεγχο που ασκείται ενώ το λ εναρμόγεται το σύμβολο.

Διαγραφή ούβλων στο Π.Σ.Ε.

Εάν δεν πρόκειται για κατά κυριολεξία διαγραφή αλλά συνεινώνεται με σύμβολο το οποίο έχουν ελεγχθεί σε κάποια διαδικασία σύγκρισης ούβλων

Υποδιαδικασίες

Είναι δυνατόν 2 ΜΤ να συνδιαστούν έτσι ώστε η T_1 να καλεί την άλλη. Αν για παράδειγμα, έχουμε 2 μηχανές T_1 και T_2 , η T_1 μπορεί να καλέσει την T_2 κάνοντας μια μεταβασή στην αρχική κατάσταση της T_2 . Όταν η T_2 είναι έτοιμη να εισέλθει στην κατάσταση αναρχίας, η T_1 μεταβαίνει σε μια δική της κατάσταση και συνεχίζει την λειτουργία της.

Τροποίηση της ΜΤ

Το πρόβλημα της ΜΤ που μελετήσαμε μπορεί να τροποποιηθεί και να επεκταθεί. Είναι δυνατόν η ΜΤ να εφοδιαστεί με πολλούς ταινίες και καρτέλες. Είναι δυνατόν η ταινία της να γίνει ανεξαρτησία και προς τις 2 κατευθύνσεις. Η αξιοσημείωτη όμως ιδιότητα της ΜΤ είναι ότι είναι ανεξάρτητη κάτω από τις τροποποιήσεις και επεκτάσεις που εκ πρώτης όλης δίνουν την εντύπωση ότι θα της προσέδιδαν πρόοδα υλοδοτική ικανότητα. Η ιδιότητα αυτή οδηγεί στο ότι η ΜΤ θεωρείται το γενικό και

1ως 2 ο πιο κότερο πρότυπο υπολογίζεται.
Διό είναι οι συμπλεκτικές παρουσιάσεις για την
κάθε μια εε των οποίων υπάρχει μια συνθήκη
MT να είναι ισοδυναμική της.

2ον) MT με ανεπιόριση ζευγία προς τις 2 καταστάσεις

Πρόταση

Αν ένα σύνολο L αναγνωρίζεται ως μια διάνο-
ση ανεπιόριση ζευγία τότε υπάρχει μια μονο-
σημιχία MT να αναγνωριστεί και αυτή το
σύνολο L .

2ον) MT με πολλές ζευγίες

Πρόταση

Εάν μια γλώσσα είναι πολλές φορές ως L MT
με πολλές ζευγίες τότε είναι αποδέχτη
ως μια MT με μια ζευγία

3ον) Μη αυτοκρατικές MT (M.A.M.T.)

Πρόταση

Εάν μια γλώσσα L είναι αποδέχτη ως
μια M.A.M.T. την T τότε υπάρχει μια
αυτοκρατική T να αποδέχεται την L .

Η MT ως διαδικασία

Μέχρι τώρα μελετήσαμε την MT ως
αποδέχτη μιας γλώσσας. Μπορεί όμως να
χρησιμοποιηθεί και για να οριστεί μια
διαδικασία και ειδικότερα μιας σύμπτωσης.

Θεωρούμε πρώτα συνεπίσημο $F: \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$
Στην πράξη επιτρέπεται το ελεύθερο εισαγωγικό να
είναι διαφορετικό από το ελεύθερο εφόσον
χρησιμοποιείται να είναι υποχρεωτικό.
Όταν για MT θεωρούμε διαδικασία να
ξεπληρώσει για όλες τις αυτές εισόδους λέμε
ότι η διαδικασία είναι ένας αλγόριθμος.

Κανονική MT

Υπάρχει για MT να είναι της διέταξης n
κανονισμού άλλης τυχόν MT και η
κανονιστική της ελπίδα X , η οποία MT
προσδιορίζει την συμπεριφορά της Z ως $f \in$
εισαγωγή την X , για όλα τα n
λέμε κανονική MT