ΝΤΕΤΕΡΜΙΝΙΣΤΙΚΑ ΠΕΠΕΡΑΣΜΕΝΑ ΑΥΤΟΜΑΤΑ (ΝΠΑ)

ΚΑΝΟΝΙΚΕΣ ΓΛΩΣΣΕΣ www.psounis.gr

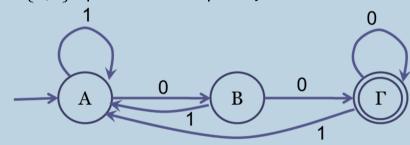
Πεπερασμένο Αυτόματο Μ, της γλώσσας L είναι μία μηχανή που με είσοδο μία συμβολοσειρά $x \in \Sigma^*$

- Av $x \in L$ τότε «απαντά» NAI.
 - Ή πιο τυπικά... Αναγνωρίζει ή κάνει δεκτές τις συμβολοσειρές που ανήκουν στην L
- Aν $x \notin L$ τότε «απαντά» ΟΧΙ.
 - Ή πιο τυπικά... Απορρίπτει τις συμβολοσειρές που δεν ανήκουν στην L

Ντετερμινιστικό καλείται ένα Πεπερασμένο Αυτόματο αν από κάθε κατάσταση υπάρχει ακριβώς μία εξερχόμενη μετάβαση με κάθε σύμβολο του αλφαβήτου

Παράδειγμα 1

Το Ντετερμινιστικό Πεπερασμένο Αυτόματο της γλώσσας L={w $\in \{0,1\}^*$ | w τελειώνει με 00} είναι το ακόλουθο:



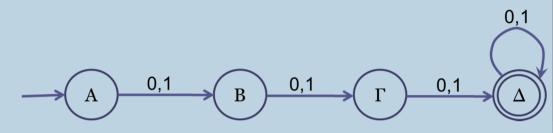
Και τυπικά περιγράφεται από την πεντάδα: $M=(Q, \Sigma, q_0, \delta, F)$ όπου:

- $Q=\{A,B,\Gamma\}$
- $\Sigma = \{0, 1\}$
- $q_0 = A$
- Η δ μπορεί να περιγραφεί από τον πίνακα μετάβασης:
- $F=\{\Gamma\}$

	0	1
A	В	A
В	Γ	A
Γ	Γ	A

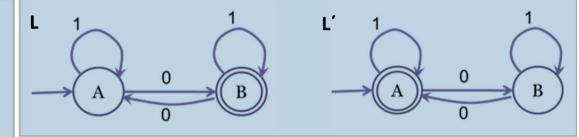
Παράδεινμα 2

Το Ντετερμινιστικό Πεπερασμένο Αυτόματο της νλώσσας L={w $\in \{0,1\}^*$ | w έχει μήκος μεγαλύτερο από 2} είναι το ακόλουθο:



Παράδεινμα 3

To NΠA της γλώσσας L={ $\mathbf{w} \in \{0,1\}^* \mid \mathbf{w}$ έχει περιττό πλήθος 0} και το NΠA της γλώσσας L'= $\{w \in \{0,1\}^* \mid w \text{ έχει άρτιο πλήθος } 0\}$



Παράδειγμα 4

To NΠΑ της γλώσσας L={ $\mathbf{w} \in \{0,1\}^*$ | \mathbf{w} έχει περιττό πλήθος 0 και άρτιο πλήθος 1}

