ΚΛΕΙΣΤΟΤΗΤΕΣ ΠΡΑΞΕΩΝ στις ΚΑΝΟΝΙΚΕΣ ΓΛΩΣΣΕΣ

ΚΑΝΟΝΙΚΕΣ ΓΛΩΣΣΕΣ www.psounis.gr

KANONIKEΣ ΓΛΩΣΣΕΣ www.psounis.gr

Ορισμός: Λέμε ότι ένα σύνολο είναι κλειστό σε μία πράξη, αν το αποτέλεσμα της πράξης επί δύο στοιχείων του συνόλου δίνει στοιχείο που παραμένει στο σύνολο:

- Οι φυσικοί είναι κλειστοί στην πράξη της πρόσθεσης.
- Οι φυσικοί δεν είναι κλειστοί στην πράξη του πολλαπλασιασμού.

Θεώρημα: Οι **κανονικές γλώσσες είναι κλειστές** και στις 5 πράξεις: Ένωση, Τομή, Συμπλήρωμα, Παράθεση, Αστέρι Kleene.

Κλειστότητα των Κανονικών Γλωσσών στην Ένωση

- Η L₁ είναι κανονική, άρα περιγράφεται από μία κανονική έκφραση, έστω \mathbf{r}_1 . Η \mathbf{L}_2 είναι κανονική, άρα περιγράφεται από μία κανονική έκφραση, έστω \mathbf{r}_2
- Η $L_1 \cup L_2$ περιγράφεται από την κανονική έκφραση ${\bf r}_1 + {\bf r}_2$, άρα είναι κανονική γλώσσα.

Κλειστότητα των Κανονικών Γλωσσών στην Παράθεση

- Η L₁ είναι κανονική, άρα περιγράφεται από μία κανονική έκφραση, έστω \mathbf{r}_1 . Η \mathbf{L}_2 είναι κανονική, άρα περιγράφεται από μία κανονική έκφραση, έστω \mathbf{r}_2
- $H L_1 L_2$ περιγράφεται από την κανονική έκφραση $\mathbf{r}_1 \mathbf{r}_2$, άρα είναι κανονική γλώσσα.

Κλειστότητα των Κανονικών Γλωσσών στο Αστέρι Kleene

- Η L είναι κανονική, άρα περιγράφεται από μία κανονική έκφραση, έστω r.
- Η L^* περιγράφεται από την κανονική έκφραση r^* , άρα είναι κανονική γλώσσα.

Κλειστότητα των Κανονικών Γλωσσών στο Συμπλήρωμα

- Η L είναι κανονική άρα υπάρχει ένα ντετερμινιστικό πεπερασμένο αυτόματο Μ που αποφασίζει την γλώσσα.
- Κατασκευάζουμε ΝΠΑ για την \bar{L} ως εξής: Είναι το Μ, κάνοντας κάθε τελική: μη τελική και κάθε μη τελική: τελική.

Παράδειγμα: $L = \{ w \in \{0,1\}^* | w \alpha \rho \chi \iota \zeta \varepsilon \iota \mu \varepsilon 00 \}$ $L = \{ w \in \{0,1\}^* | w \delta \varepsilon v \alpha \rho \chi \iota \zeta \varepsilon \iota \mu \varepsilon 00 \}$

Κλειστότητα των Κανονικών Γλωσσών στην Τομή

 $L_2=\{w\in\{0,1\}^*\mid w$ περιέχει περιττά 1}

- Οι L_1, L_2 είναι κανονικές άρα υπάρχουν ντετερμινιστικά πεπερασμένα αυτόματα $\mathbf{M}_1, \mathbf{M}_2$ που τις αποφασίζουν
- Κατασκευάζουμε ΝΠΑ για την $L_1 \cap L_2$ ως εξής: Καταστάσεις: Καρτεσιανό Γινόμενο. Μεταβάσεις: Προσομοιώνουν τα αρχικά αυτόματα. Τελική: Συνδυασμός Τελικών.

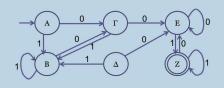
ΝΠΑ για Ενωση: Τελικές: κάθε κατάσταση που περιέχει τελική **ΝΠΑ για Διαφορά:** Τελική της L_1 και μη τελική της L_2

$L_1 \cap L_2 = \{w \in \{0,1\}^* | w περιέχει$ άρτια 0 και περιττά 1}

Παράδειγμα:

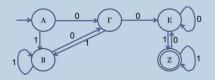
Απλοποιούμε το ΝΠΑ του σχήματος:

ΚΑΝΟΝΕΣ ΑΠΛΟΠΟΙΗΣΗΣ ΝΠΑ



Κανόνας Απλοποίησης 1: Διαγράφονται οι καταστάσεις που δεν υπάρχει μονοπάτι από την αρχική κατάσταση σε αυτές.

Απλοποιείται η κατάσταση Δ (δεν υπάρχει μονοπάτι που να οδηγεί σε αυτήν από την αρχική κατάσταση)



Οι κανόνες απλοποίησης είναι επαναληπτικοί. Τους εφαρμόζουμε εωσότου να μην εφαρμόζονται άλλο.

Κανόνας Απλοποίησης 2: Ενοποιούνται καταστάσεις που είναι και οι δύο τελικές ή μη τελικές και έχουν την ίδια συμπεριφορά: Με το ίδιο σύμβολο πηγαίνουν στην ίδια κατάσταση.

Κατασκευάζουμε τον πίνακα μετάβασης του ΝΠΑ

		0	1	
>	A	Г	В	Οι Α,Β ενοποιούνται διότι
	В	Γ	В	έχουν την ίδια συμπεριφορά. Μετονομάζω σε Κ
	Γ	E	В	
	Е	E	Z	
f	Z	E	Z	

Προκύπτει ο πίνακας μετάβασης

0	1	
Γ	K	
Е	K	
Е	Z	Δεν ενοπο
Е	Z	τελική και
	ο Γ Ε Ε	0 1 Γ K E K E Z E Z

ιούνται. Η μία είναι η άλλη μη τελική.

Και σχηματικά είναι:

