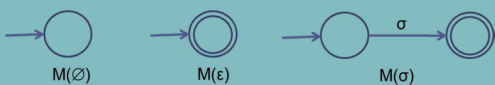
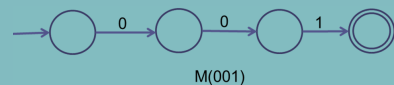


1. Κανονικές Εκφράσεις για τις: \emptyset , ϵ , σ

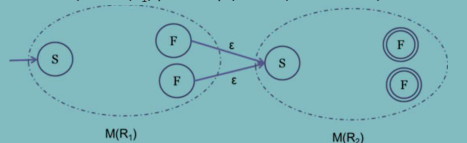


και για μία συμβολοσειρά(π.χ. 001):



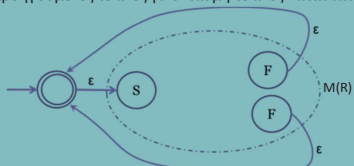
2. Κανόνες της παράθεσης: R_1R_2

- Φεύγουν ϵ -κινήσεις από τις τελικές του $M(R_1)$ προς την αρχική του $M(R_2)$
- Οι τελικές του $M(R_1)$ γίνονται μη τελικές καταστάσεις.



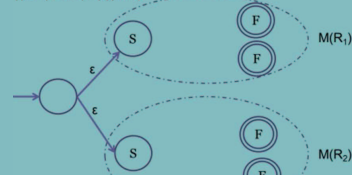
3. Κανόνες του Αστεριού Kleene: R^*

- Προσθέτουμε μία νέα αρχική κατάσταση (που είναι και τελική)
- Με ϵ -κίνηση πάμε από την νέα αρχική στην προηγούμενη αρχική.
- Με ϵ -κινήσεις φεύγουμε από τις προηγούμενες τελικές προς την νέα αρχική.
- Οι προηγούμενες τελικές γίνονται μη τελικές καταστάσεις

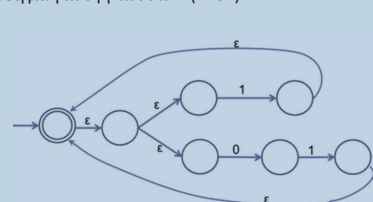


3. Κανόνες του + : R_1+R_2

- Προσθέτουμε μία νέα αρχική κατάσταση
- Με ϵ -κινήσεις πηγαίνουμε από την νέα αρχική κατάσταση στις προηγούμενες αρχικές.



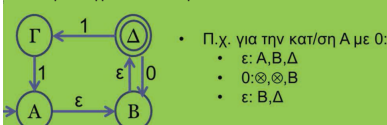
Παράδειγμα για τη γλώσσα $L=(1+01)^*$



Εμπειρικά θα εφαρμόσουμε τον αλγόριθμο ως εξής:

- Θα βάζουμε τις ίδιες καταστάσεις
- Θα βάζουμε την ίδια αρχική και τις ίδιες τελικές.
- Θα παρατηρούμε αν υπάρχει μονοπάτι ϵ -κινήσεων από την αρχική σε κάποια τελική οπότε και η αρχική θα γίνεται τελική.
- Θα κατασκευάζουμε στο πρόχειρο ένα πίνακα μετάβασης που για κάθε κατ/ση και σύμβολο θα υπολογίζουμε το ϵ -σ-ε του:
- ϵ - που πάμε από την κατάσταση χωρίς διάβασμα συμβόλου (προσοχή ότι πάντα μένουμε και στην ίδια κατάσταση χωρίς διάβασμα συμβόλου)
- σ - που πηγαίνουμε από τις καταστάσεις του προηγούμενου βήματος με το σύμβολο που μελετάμε.
- ϵ - που πάμε από τις καταστάσεις του προηγούμενου βήματος χωρίς διάβασμα συμβόλου

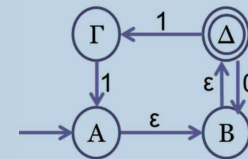
Για παράδειγμα στο αυτόματο:



Τυπικά η μετάβαση είναι:

$$\delta(A, 0) = \epsilon(\delta(\epsilon(A), 0)) = \epsilon(\delta(\{A, B, \Delta\}, 0)) = \epsilon(\delta(\{A\}, 0) \cup \delta(\{B\}, 0) \cup \delta(\{\Delta\}, 0)) = \epsilon(\{B\}) = \{B, \Delta\}$$

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ: Μετατρέπουμε το ακόλουθο ΜΠΑ-ε στο ισοδύναμο ΜΠΑ:



ΠΡΟΧΕΙΡΟ

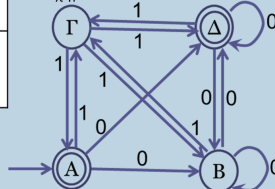
	0	1
A	$\epsilon: A, B, \Delta$ $0: \emptyset, \emptyset, B$ $\epsilon: B, \Delta$	$\epsilon: A, B, \Delta$ $1: \emptyset, \emptyset, \Gamma$ $\epsilon: \Gamma$
B	$\epsilon: B, \Delta$ $0: \emptyset, B$ $\epsilon: B, \Delta$	$\epsilon: B, \Delta$ $1: \emptyset, \Gamma$ $\epsilon: \Gamma$
Γ	$\epsilon: \Gamma$ $0: \emptyset$ $\epsilon:$	$\epsilon: \Gamma$ $1: A$ $\epsilon: A, B, \Delta$
Δ	$\epsilon: \Delta$ $0: B$ $\epsilon: B, \Delta$	$\epsilon: \Delta$ $1: \Gamma$ $\epsilon: \Gamma$

ΚΑΘΑΡΟ:

Ο πίνακας μετάβασης που προκύπτει από τον αλγόριθμο μετατροπής είναι:

	0	1
A	$\{B, \Delta\}$	$\{\Gamma\}$
B	$\{B, \Delta\}$	$\{\Gamma\}$
Γ	\emptyset	$\{A, B, \Delta\}$
Δ	$\{B, \Delta\}$	$\{\Gamma\}$

και σχηματικά:

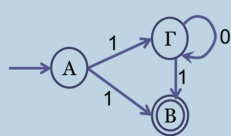


Εμπειρικά θα εφαρμόσουμε τον αλγόριθμο ως εξής:

Θα κατασκευάζουμε τον πίνακα μετάβασης του νέου ΝΠΑ ως εξής:

- Θα βάζουμε **μόνο την αρχική** κατάσταση στον νέο πίνακα.
- Όποιες **νέες καταστάσεις** προκύπτουν θα τις θέτουμε προς μελέτη σε νέες γραμμές του πίνακα μετάβασης του ΝΠΑ.
- Η μελέτη μίας κατάστασης **X με το σύμβολο sigma** γίνεται ως εξής:
 - Για κάθε κατάσταση που περιέχεται στο X καταγράφουμε το σύνολο των καταστάσεων που πηγαίνουμε με το sigma (χρήσιμος ο πίνακας μετάβασης του ΜΠΑ). Τελικώς δίνουμε την ένωση των συνόλων αυτών.
- Ο πίνακας μετάβασης θα σταματά όταν δεν θα υπάρχουν νέες καταστάσεις προς διερεύνηση.
- Θα δίνουμε την σχηματική απεικόνιση του ΝΠΑ
 - Η αρχική κατάσταση είναι η ίδια
 - Οι τελικές καταστάσεις είναι όσες περιέχουν τελική του ΜΠΑ.

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ: Μετατρέπουμε το ακόλουθο ΜΠΑ στο ισοδύναμο ΝΠΑ:



ΠΡΟΧΕΙΡΟ (Πιν. Μεταβ. του ΜΠΑ)

	0	1
A	\emptyset	$\{B, \Gamma\}$
B	\emptyset	\emptyset
Γ	$\{\Gamma\}$	$\{B\}$

ΚΑΘΑΡΟ: Εφαρμόζω τον αλγόριθμο μετατροπής ΜΠΑ=>ΝΠΑ

	0	1
{A}	\emptyset	$\{B, \Gamma\}$
\emptyset	\emptyset	\emptyset
{B, Γ}	$\{\Gamma\}$	$\{B\}$
{Γ}	$\{\Gamma\}$	$\{B\}$
{B}	\emptyset	\emptyset

Και σχηματικά είναι:

