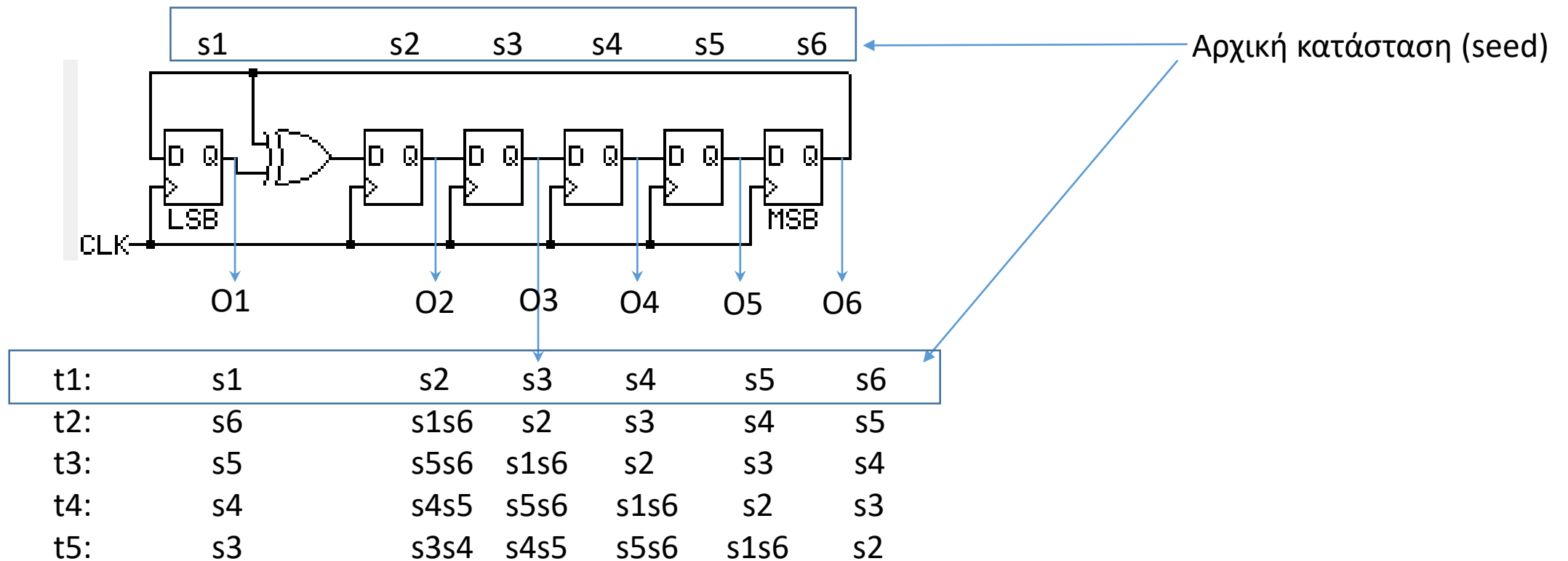


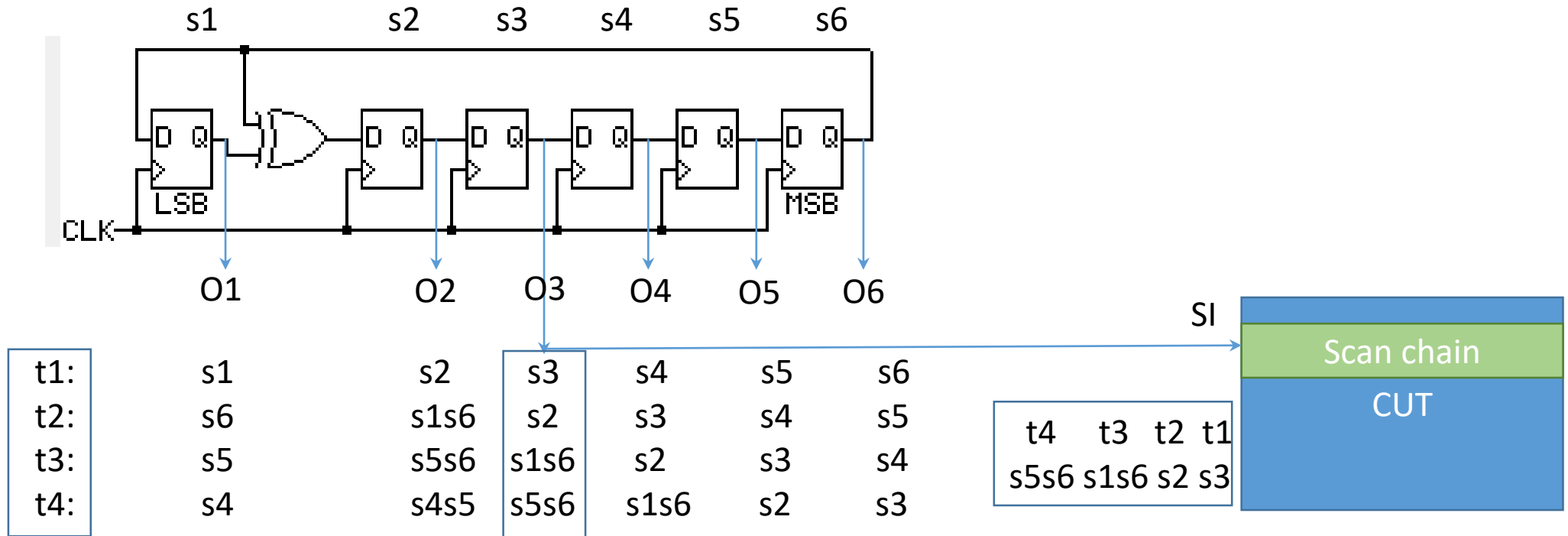
Κωδικοποίηση διανυσμάτων σε LFSR, LFSR Reseeding, MISR παραδείγματα

Βασίλης Τενέντες

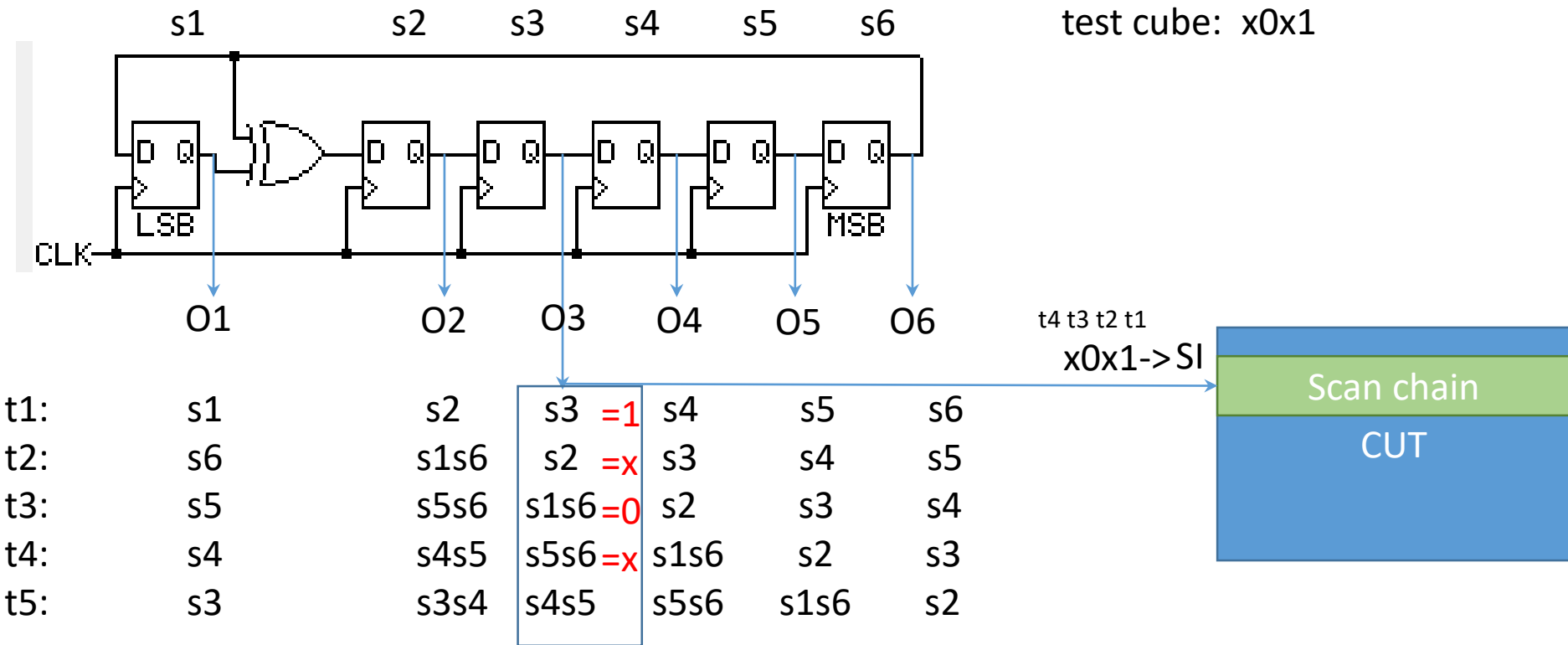
Symbolic simulation of LFSR



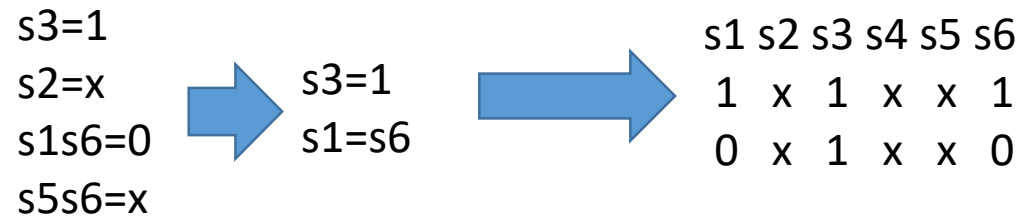
Σύνδεση εξόδων LFSR με εισόδους scan chains του CUT



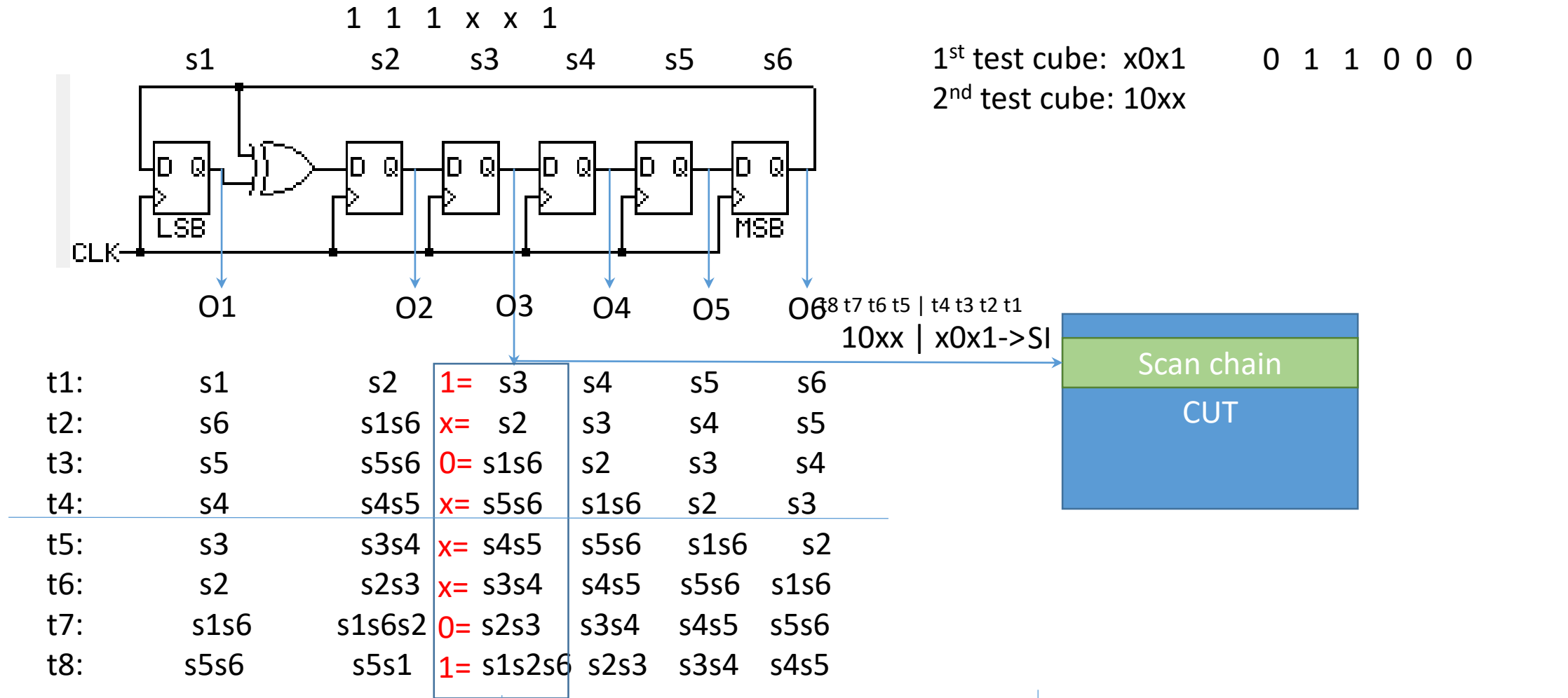
Symbolic simulation κωδικοποίηση test cube σε έξοδο του LFSR



Σύστημα επίλυσης του test cube από την έξοδο O3:



Symbolic simulation κωδικοποίηση πολλαπλών test cubes σε έξοδο του LFSR



Σύστημα 1^{ου} test cube από O3:

s3=1
s2=x
s1s6=0
s5s6=x

λύσεις

s3=1
s1=s6

s1	s2	s3	s4	s5	s6
1	x	1	x	x	1
0	x	1	x	x	0

Σύστημα 2^{ου} test cube από O3:

s4s5=x
s3s4=x
s2s3=0
s1s2s6=1

λύσεις

s2s3=0
s1s2s6=1

Σύστημα 1^{ου} και 2^{ου} test cube

λύσεις

s1	s2	s3	s4	s5	s6
1	1	1	x	x	1
0	1	1	x	x	0

Αυτοματοποίηση της Επίλυσης των γραμμικών συστημάτων με την τεχνική Gauss Jordan elimination (GJE) – εφαρμόζεται και σε Boolean άλγεβρα

Εξισώσεις του 1^{ου} test cube από O3:

$$s3=1, s1s6=0$$

Εξισώσεις του 2^{ου} test cube από O3:

$$s2s3=0, s1s2s6=1$$

Σύστημα προς επίλυση

$$\begin{aligned} s3=1 &\longrightarrow \\ s1s6=0 &\longrightarrow \\ s2s3=0 &\longrightarrow \\ s1s2s6=1 &\longrightarrow \end{aligned}$$

Πινακοποίηση του συστήματος

$$\begin{array}{c|cccccc|c} s1 & s2 & s3 & s4 & s5 & s6 & result \\ \hline 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{array}$$

Ισχύουν κανονικά οι γραμμοπράξεις της GJE

$$\begin{array}{c|cccccc|c} s1 & s2 & s3 & s4 & s5 & s6 & result \\ \hline 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array}$$

$$\begin{array}{c|cccccc|c} s1 & s2 & s3 & s4 & s5 & s6 & result \\ \hline 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \xrightarrow{\text{xor}}$$

$$\begin{array}{c|cccccc|c} s1 & s2 & s3 & s4 & s5 & s6 & result \\ \hline 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array}$$

$$\begin{array}{c|cccccc|c} s1 & s2 & s3 & s4 & s5 & s6 & result \\ \hline 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \xrightarrow{\text{xor}}$$

$$\begin{array}{c|cccccc|c} s1 & s2 & s3 & s4 & s5 & s6 & result \\ \hline 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \xrightarrow{\text{xor}}$$

$$\begin{array}{c|cccccc|c} s1 & s2 & s3 & s4 & s5 & s6 & result \\ \hline 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array}$$

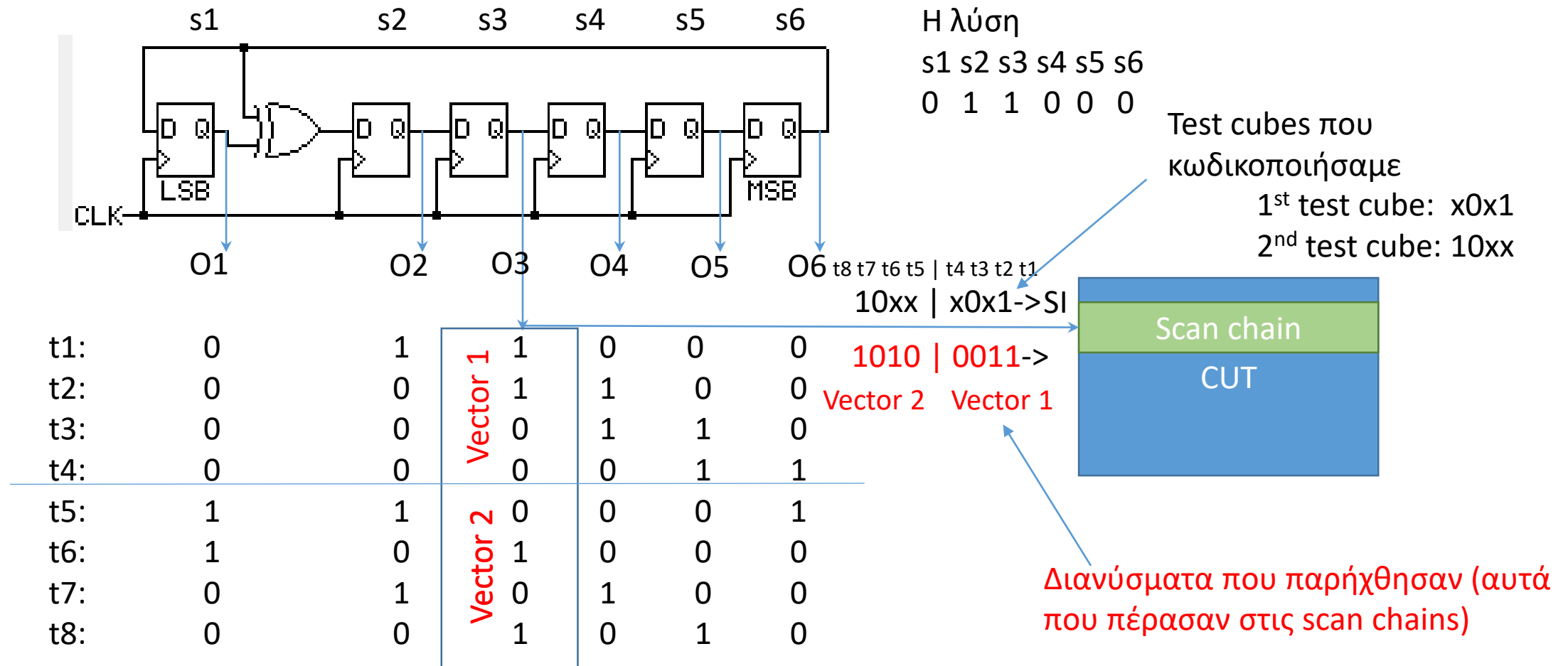
$$\begin{array}{c|cccc|c} s1 & s2 & s3 & s4 & s5 & s6 & result \\ \hline 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array}$$

$$\begin{array}{c|cccc|c} s1 & s2 & s3 & s6 & result \\ \hline 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \end{array}$$

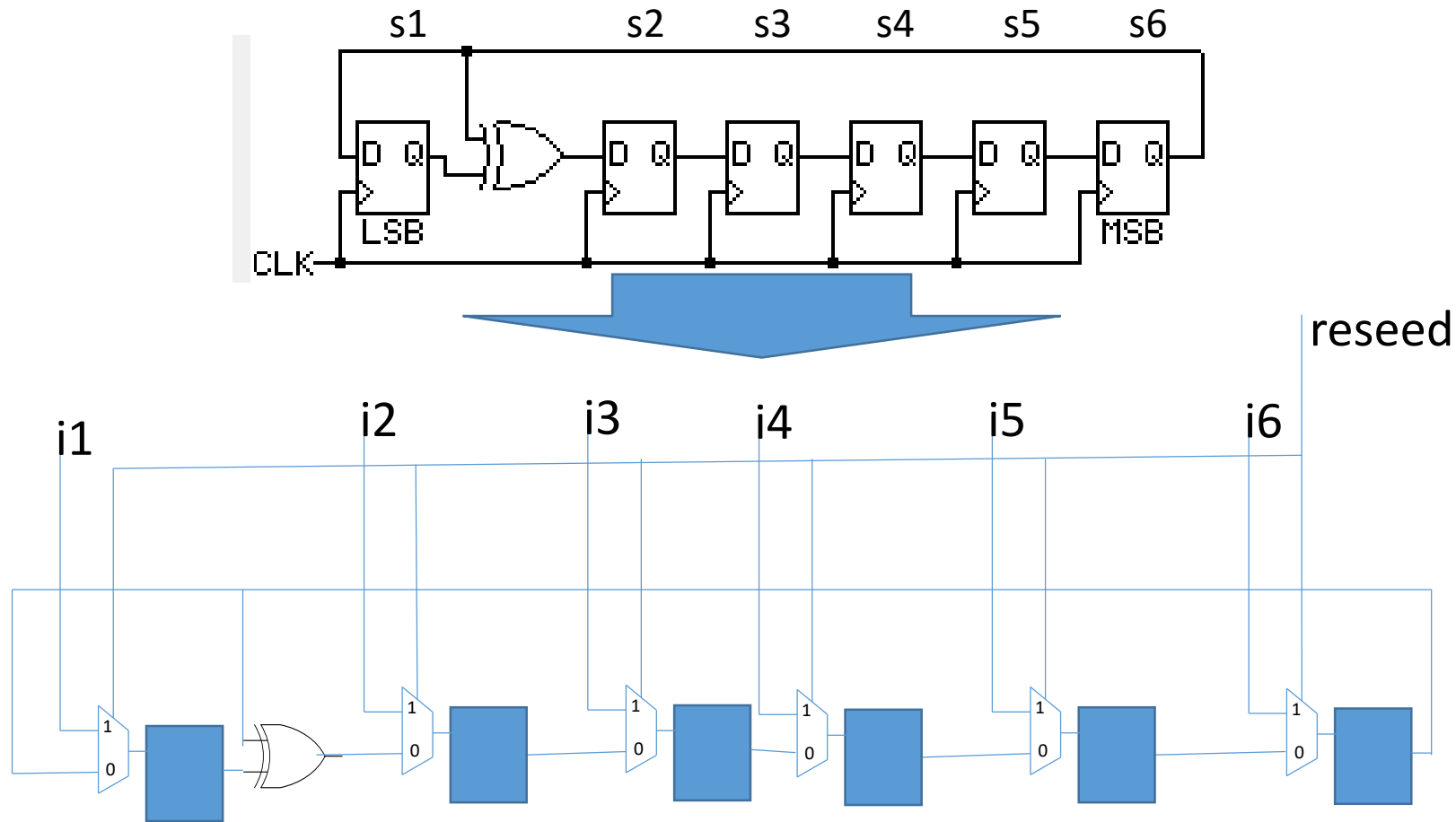
$$\begin{aligned} s1s6=0 \\ s2=1 \\ s3=1 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} s1=s6 \\ s2=1 \\ s3=1 \end{aligned}$$

Επαλήθευση της λύσης με Binary simulation

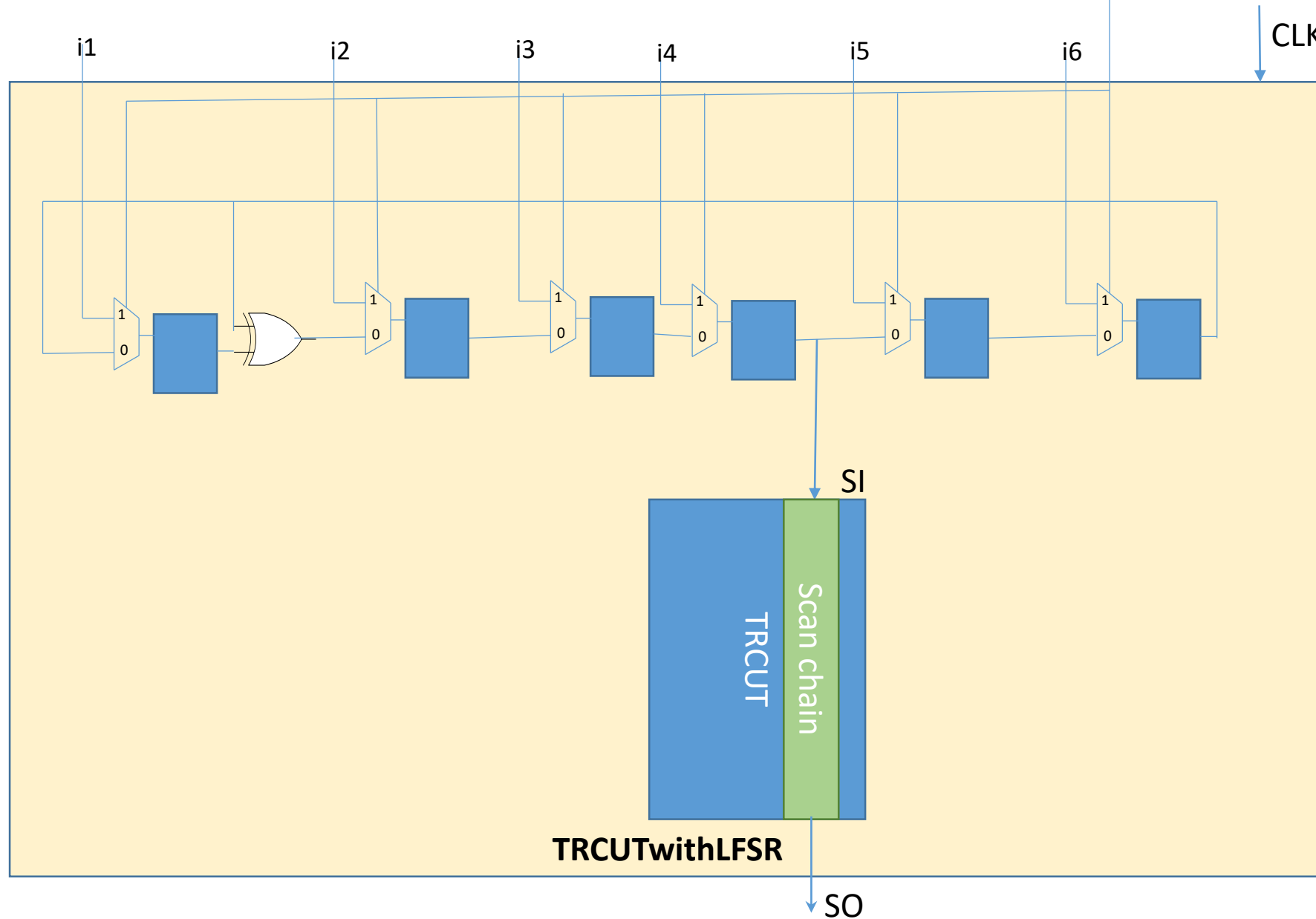


LFSR Reseeding από παράλληλες εισόδους



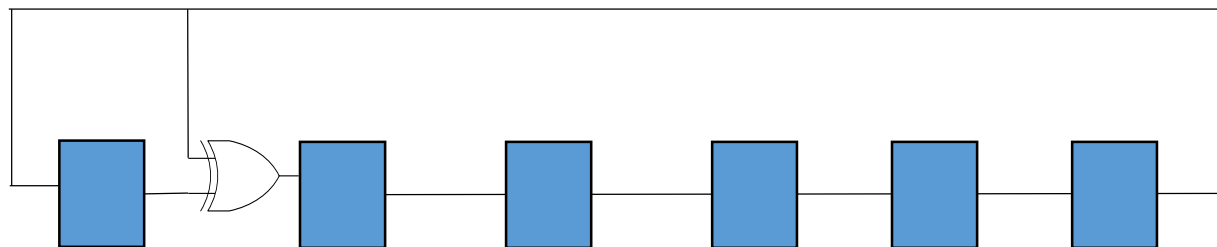
Όταν το σήμα *reseed* είναι στο λογικό-1 τότε τα μπορούμε να φορτώσουμε ένα νέο seed στο LFSR από τις εισόδους *i*. Προσοχή το LFSR είναι σύγχρονο κύκλωμα, το ρολόι στο σχήμα δεν φαίνεται. Οι είσοδοι θα περάσουν στα flip-flops του LFSR με την ακμή του ρολογιού κατά το reseeding.

TRCUT με ενσωματωμένο LFSR και κύκλωμα για Reseeding

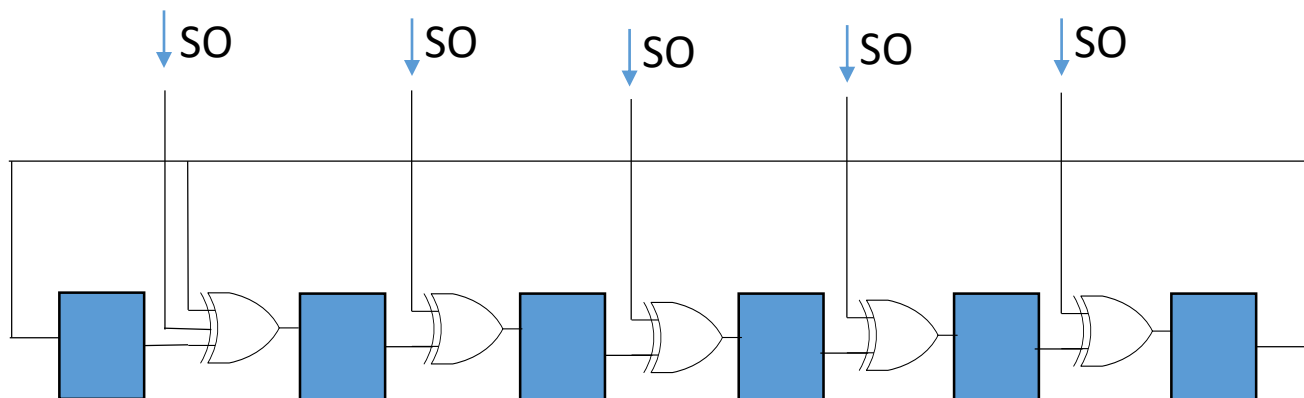


Σχεδίαση MISR

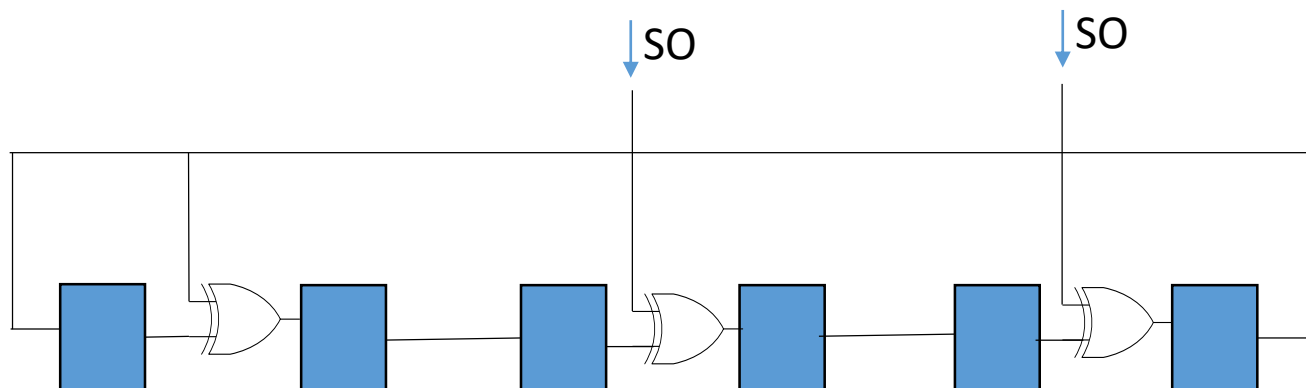
Ξεκινάμε από LFSR



Βάζουμε όσα xor taps εισόδου θέλουμε.
Όπου έχει ήδη, τους προσθέτουμε είσοδο.



ΠΡΟΣΟΧΗ: αν έχουμε ένα κύκλωμα με μόνο 2 αλυσίδες τότε δεν χρειάζονται όλα τα xor taps εισόδου πχ:

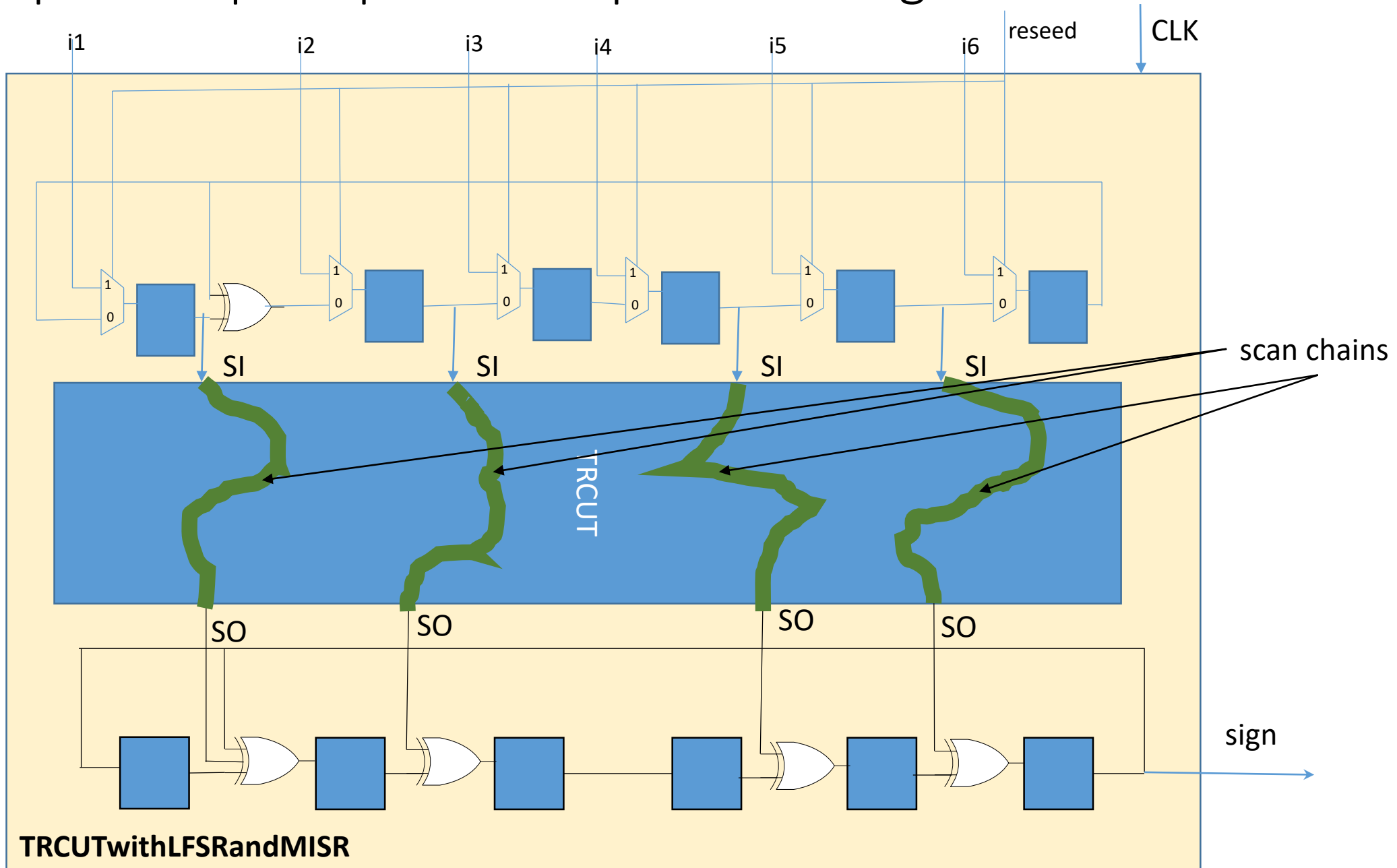


Ομοίως μπορείτε να επιλέξετε όποιο flip flop του MISR για να οδηγήσετε το sign

TRCUT με ενσωματωμένο LFSR με Reseeding και MISR

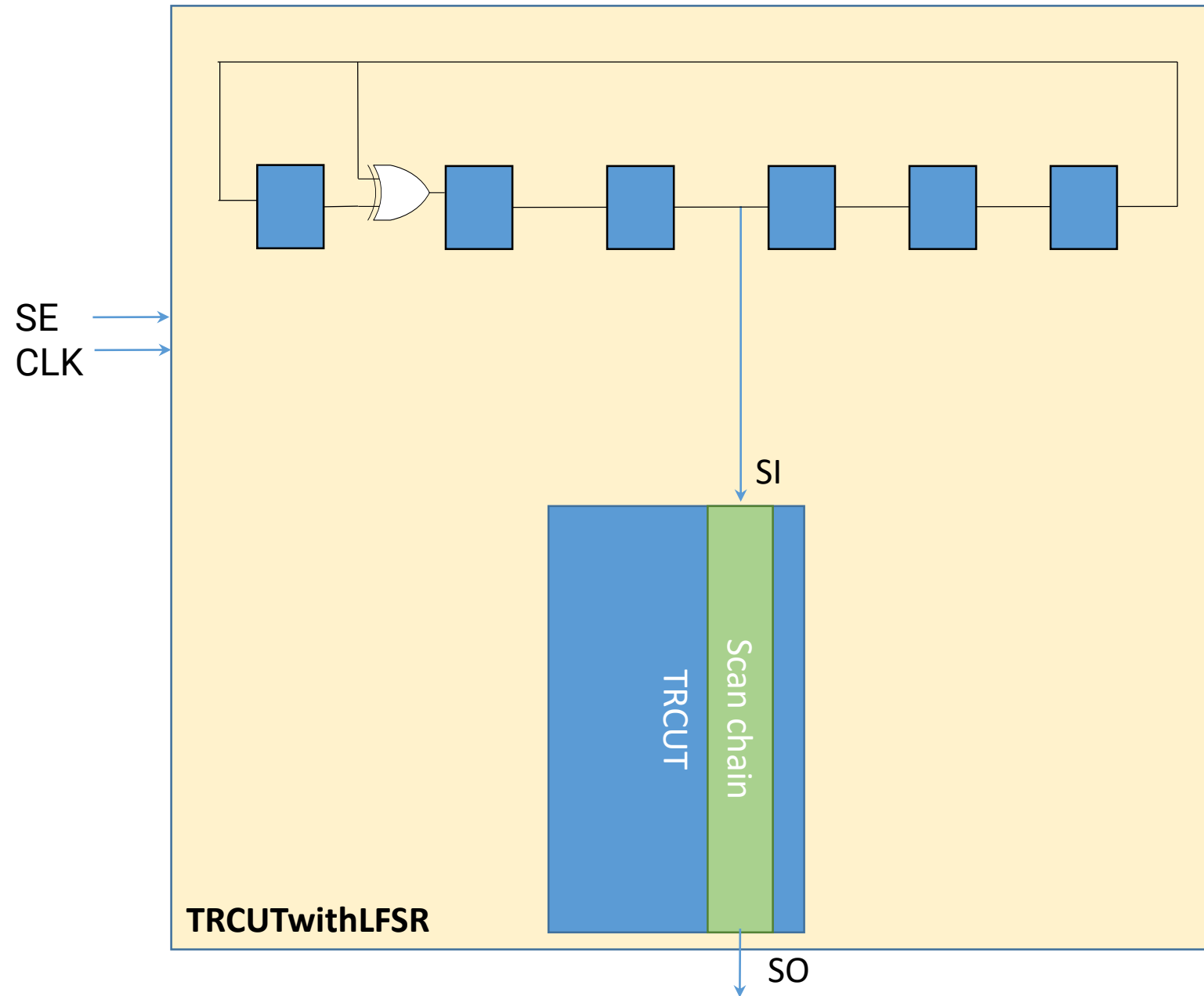
Πόσοι κύκλοι απαιτούνται για να εφαρμόσουμε 10 διανύσματα με Scan chain length=5 και να πάρουμε την υπογραφή με ένα MISR μεγέθους M:

Για να εφαρμόσουμε 10 διανύσματα θέλουμε $(5+1)*10+5$ κύκλους (αυτοί οι +5 κύκλοι είναι για να βγουν τα δεδομένα που έχουν οι scan chains κατά την εφαρμογή του τελευταίου διανύσματος). Αφού περάσουν αυτοί οι κύκλοι θα το αφήσουμε άλλους M κύκλους (όπου M το μέγεθος του MISR) για να πάρουμε τις τιμές που έχει μέσα του το MISR από το sign. Συνολικά θα τρέξει για $65+M$ κύκλους. Τα **M bits** που θα μαζέψουμε από το sign στο τέλος, είναι η **υπογραφή** των tests που εφαρμόσαμε



Τέλος

ακολουθούν
κάποια σχήματα
από τις εκφωνήσεις
των ασκήσεων



TRCUT με ενσωματωμένο LFSR και MISR

