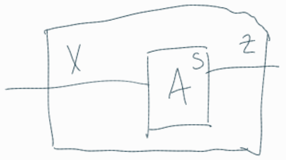
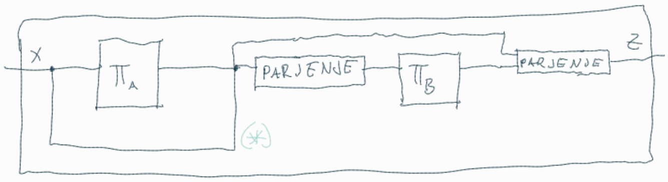
DEKOMPOZICIJA AVTOMATOV S KONČNO STANJI.



dekompotiramo v ekvivalentno



PRIMER ZA AUTOMAT A:

	z_a	z_a	z_b	z_b
	A	B	C	D
x_1	C	C	D	C
x_2	B	B	A	B

iz izhodnega znaka in particije π_2 mora biti možno določno razbrati stanje.

no, pri paralelni dekompoziciji nam je za to stanje vseeno.

elementi particij so množice, ki povedo, v katerem stanju je lahko znani avtomat -- omejijo trenutna možna stanja.

- Π_1 mora imeti substitucijsko značilnost.
  pri paralelni tudi Π_2
- presek elementov vsakega para $\pi_1 \times \pi_2$ mora biti en element, ki je eno stanje A. tako morajo biti opisana vsa dosegljiva stanja A.

Vzemimo torej $\Pi_1 = \{\underbrace{\{A,B\}}_{M}, \underbrace{\{C,D\}}_{N}\}$ $\Pi_2 = \{\underbrace{\{A,C\}}_{O}, \underbrace{\{B,D\}}_{P}\}$.

	M	N
x_1	N	N
x_2	M	M

	O	P
$z_a x_1$	O	O
$z_a x_2$	P	P
$z_b x_1$	P	O
$z_b x_2$	P	P

za ta specifičen π_1, π_2 nimamo paralelne dekompozicije.

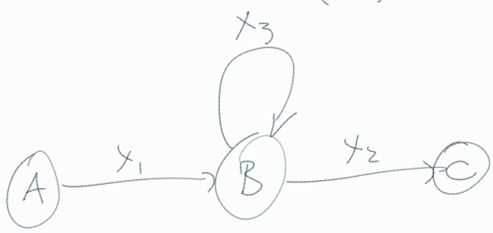
Kadar tabela ni odvisna od izhodnega avtomata prejšnjega avtomata, lahko avtomata delujeta sočasno in povezava (*) ni potrebna. Tedaj gre za paralelno dekompozicijo.

TO NAREDI ODV ZDRAVEMU ČLOVEKU!

REGEX

prazno

$$P = P^{*} : \quad P^{*} = \{P\} = \lambda + P + PP + PPP + \ldots$$



Tovel | $A \to C$ | e $X_1, X \; X_2$

Vsota : $A \xrightarrow{x_1 + x_2} B$

$$\begin{tikzcd} A \arrow[r, bend left, "x_1"] \arrow[r, bend right, "x_2"'] & B \end{tikzcd}$$