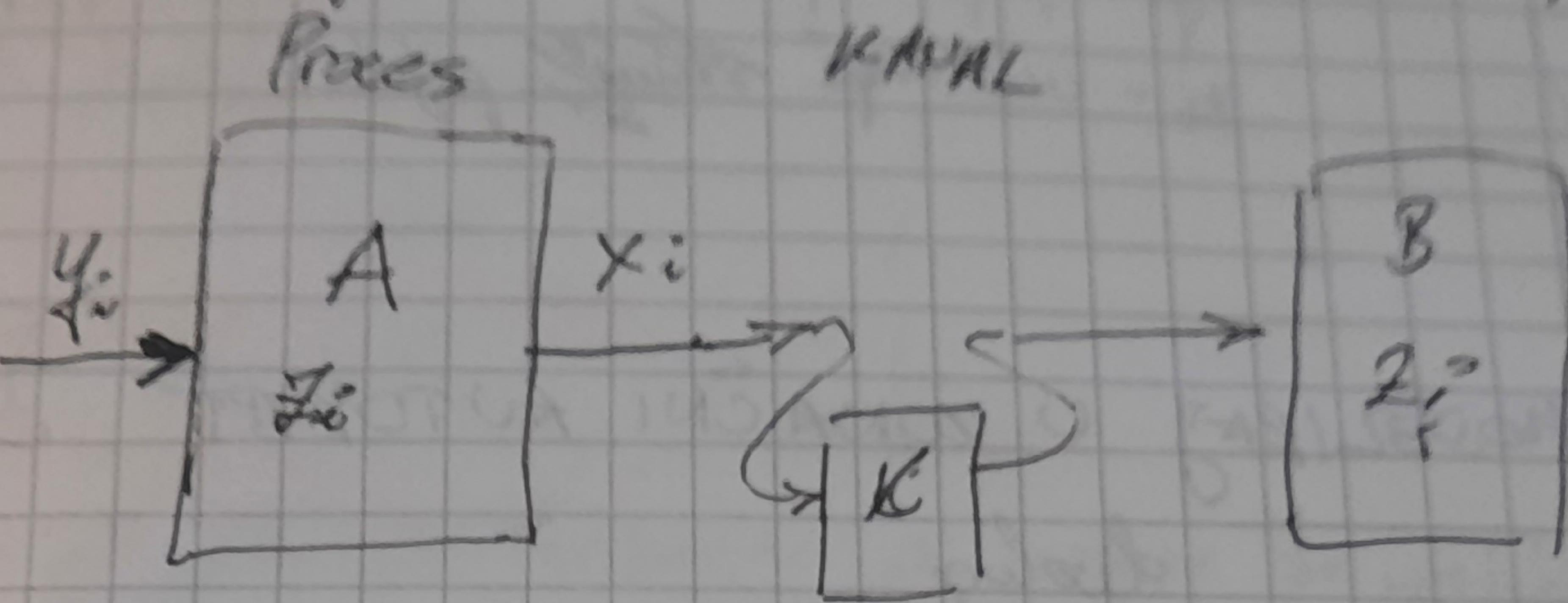


Nekoliko konceptualnog komuniciranja autora



X → predaje predstava/pozive
 Y → prijem predstava/pozive
 Z → održanje stajne

• u sljedećim procesima (preko kanala) moguće imati veće pogreške

$y_j = x_i$? → sve je u redu prešlo

$y_j \neq x_i$ → pogreška na kanalu

1.1 Istrazivanje projekta

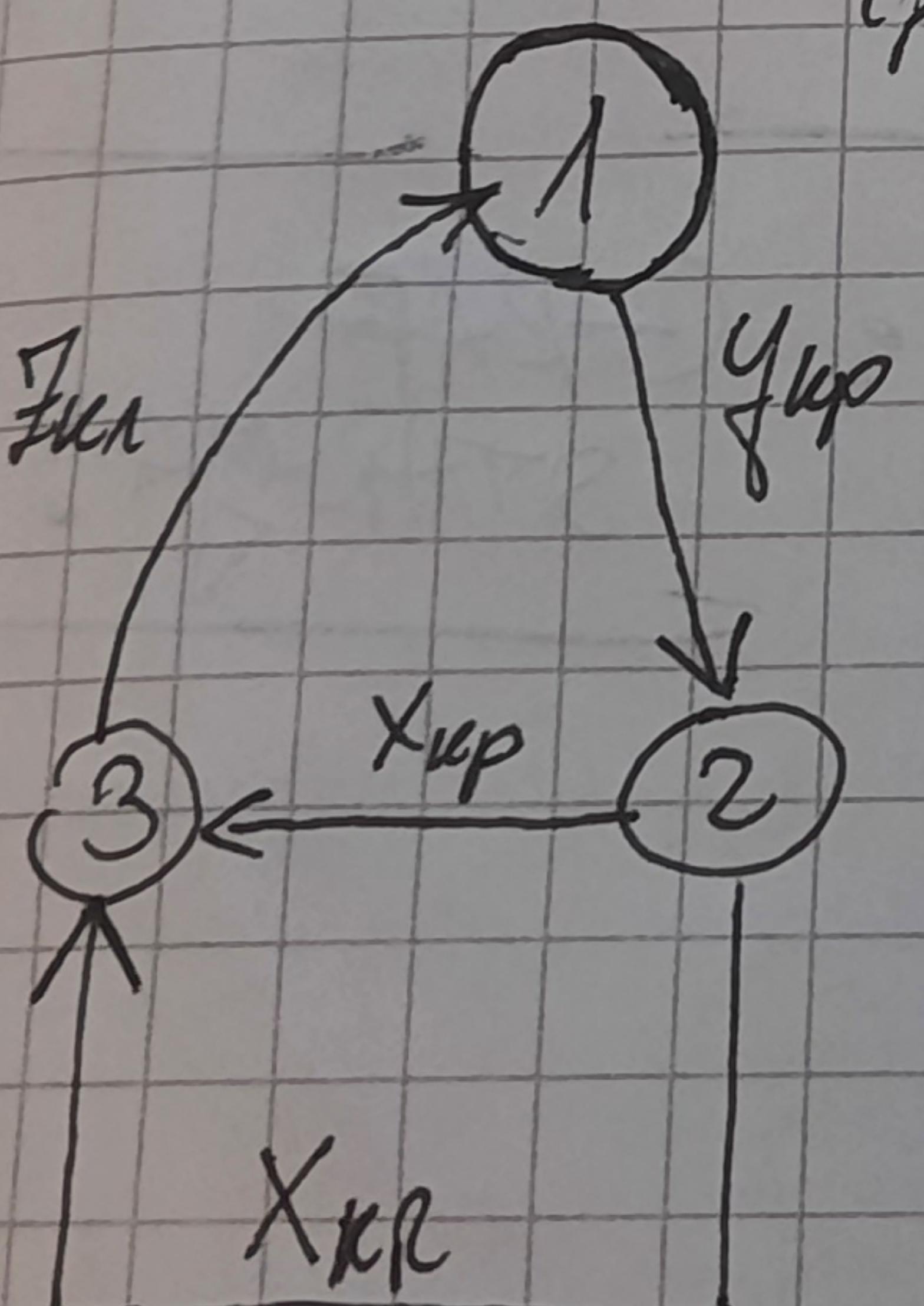
Model kanala:

(primanje predstava na kanal)

y_{kp} → primanje pozive od procesa A

x_{kp} → predavanje pozive do procesa B

x_{kr} → predaja pogrešne pozive do procesa B



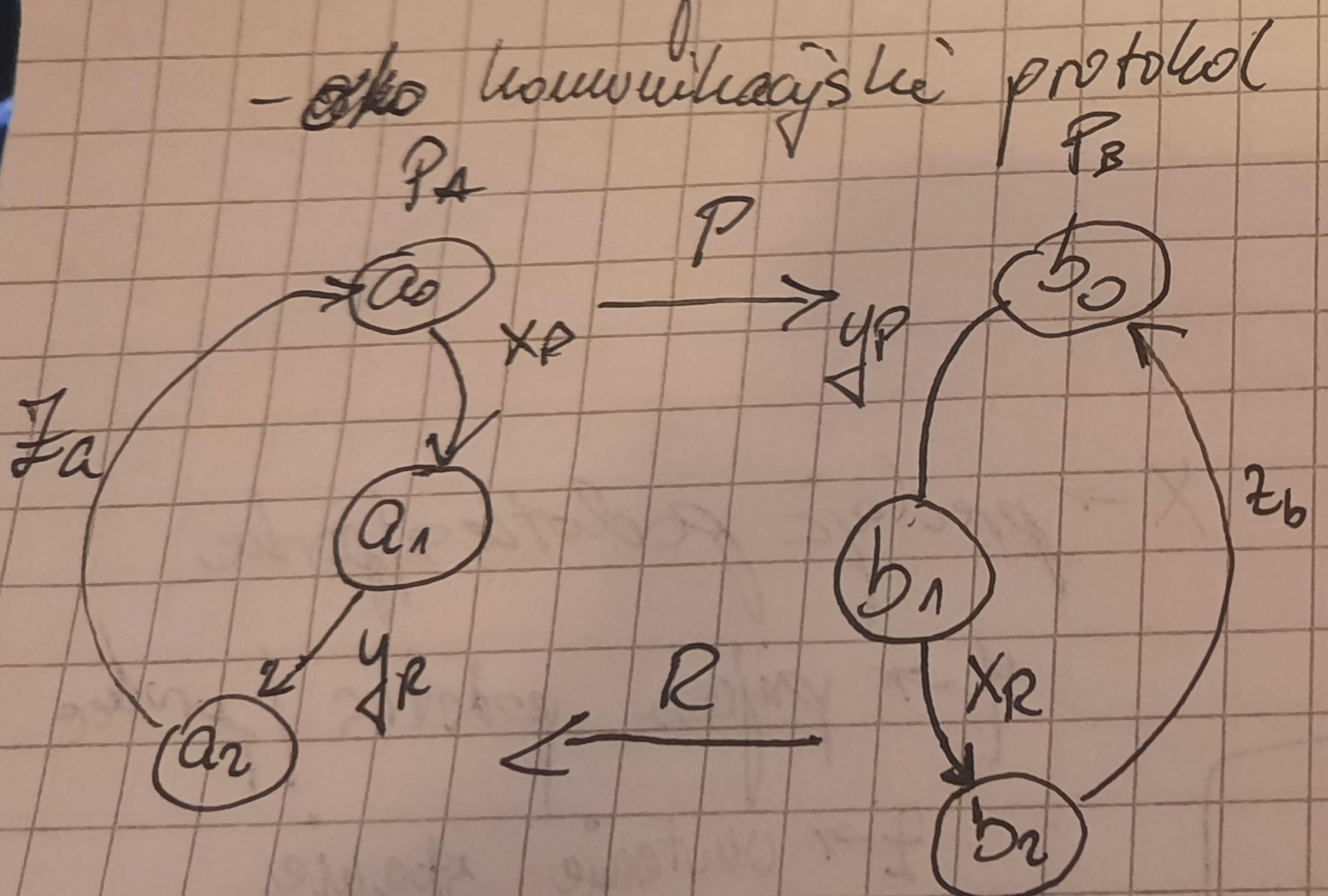
z_{kn} → uvećavanje stajne

- sljedeci projekti: y_{kp}, x_{kp}, z_{kn}

y_{kp}, x_{kr}, z_{kn}

Metoda dialoga:

- ako komunikacijski protokol



a_0 - pripravak za slanje poruke

b_0 - τ_1 - - - prijave - - -

b_1 - prijavi poruke

b_2 - poslati porude

x_p - preklica poruke

y_p - prijave poruke

z_b - vnutrjne stave pojedat

a_1 - - - - - ar-icle protokol
ar-priroda poruke

b_1 - - - - - ar-priroda poruke

y_r - prijave porude
vnutrjne porude

x_r - slanje porude

τ_2 - vnutrjne porude

p - - - - - pojedat

MI ZADATAK: \Rightarrow TEKST MODELIRAJ U KONACNI AUTOMAT!

dialog:

$A(x_p, y_r, z_a)$

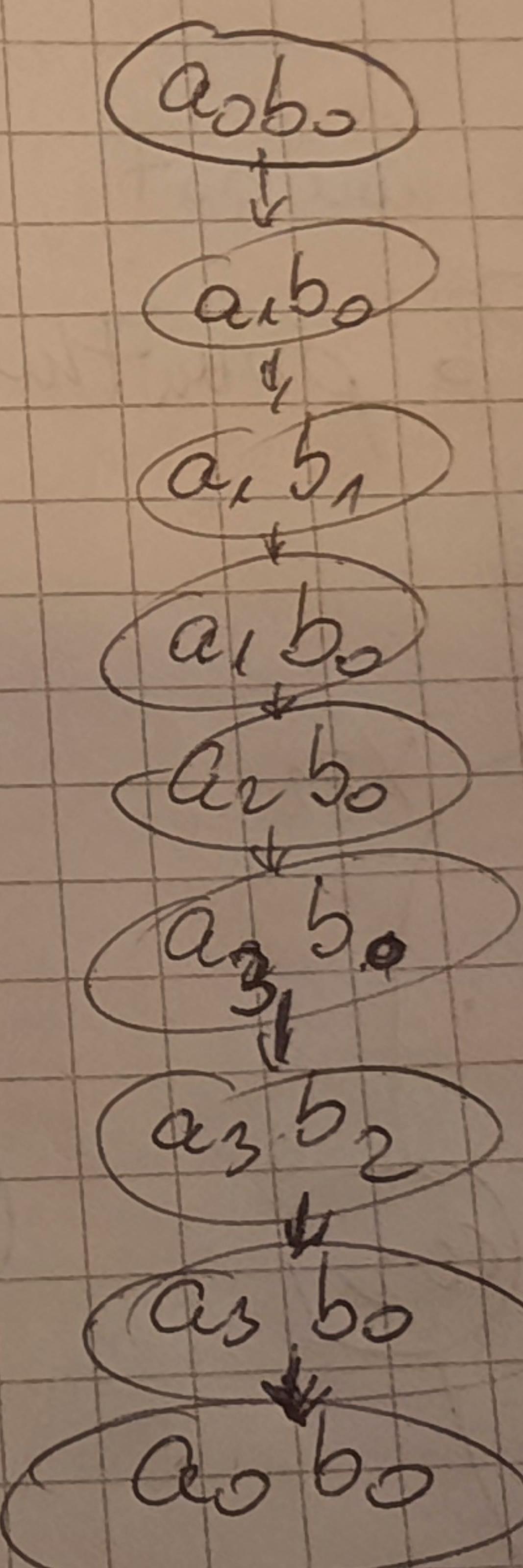
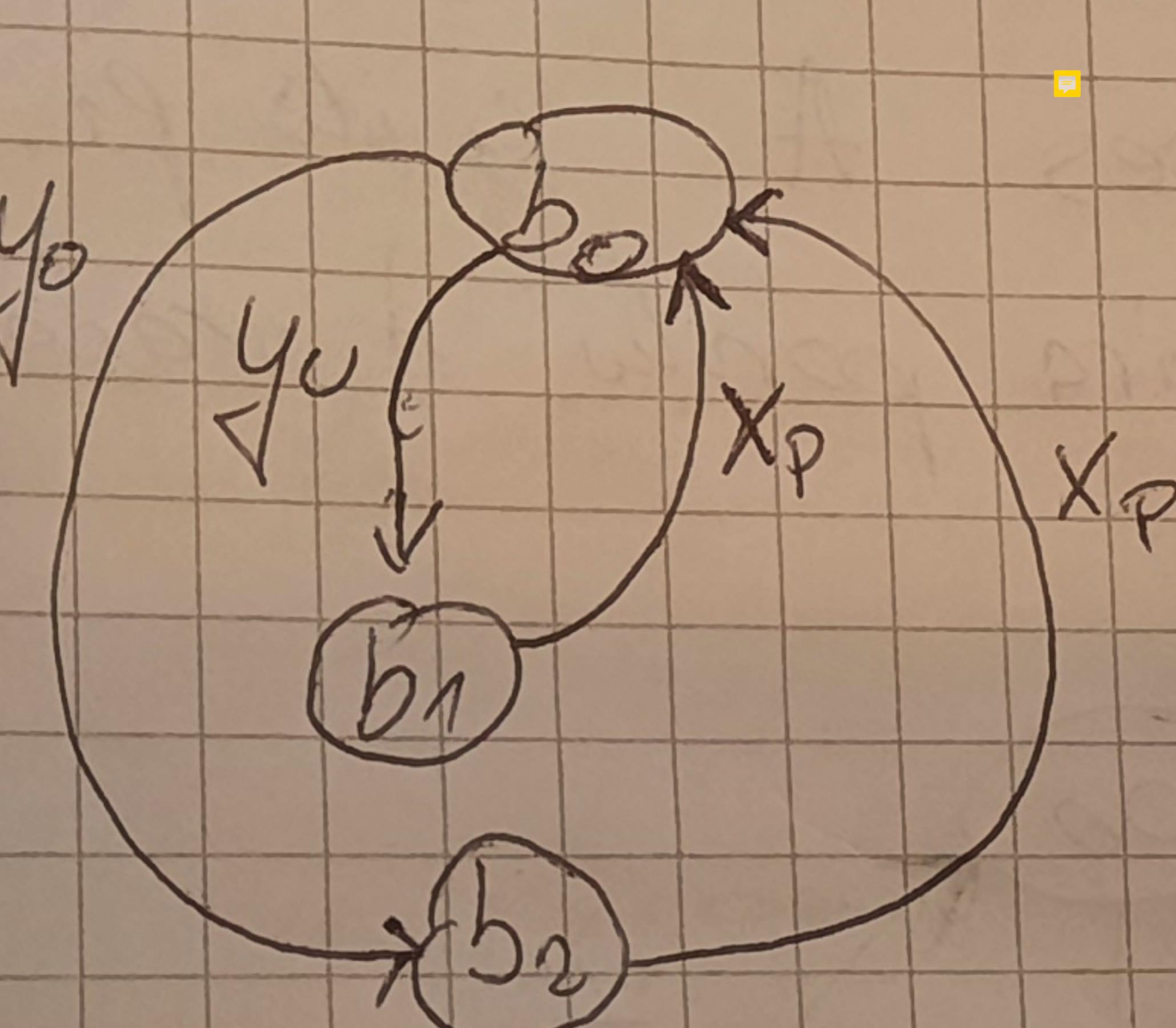
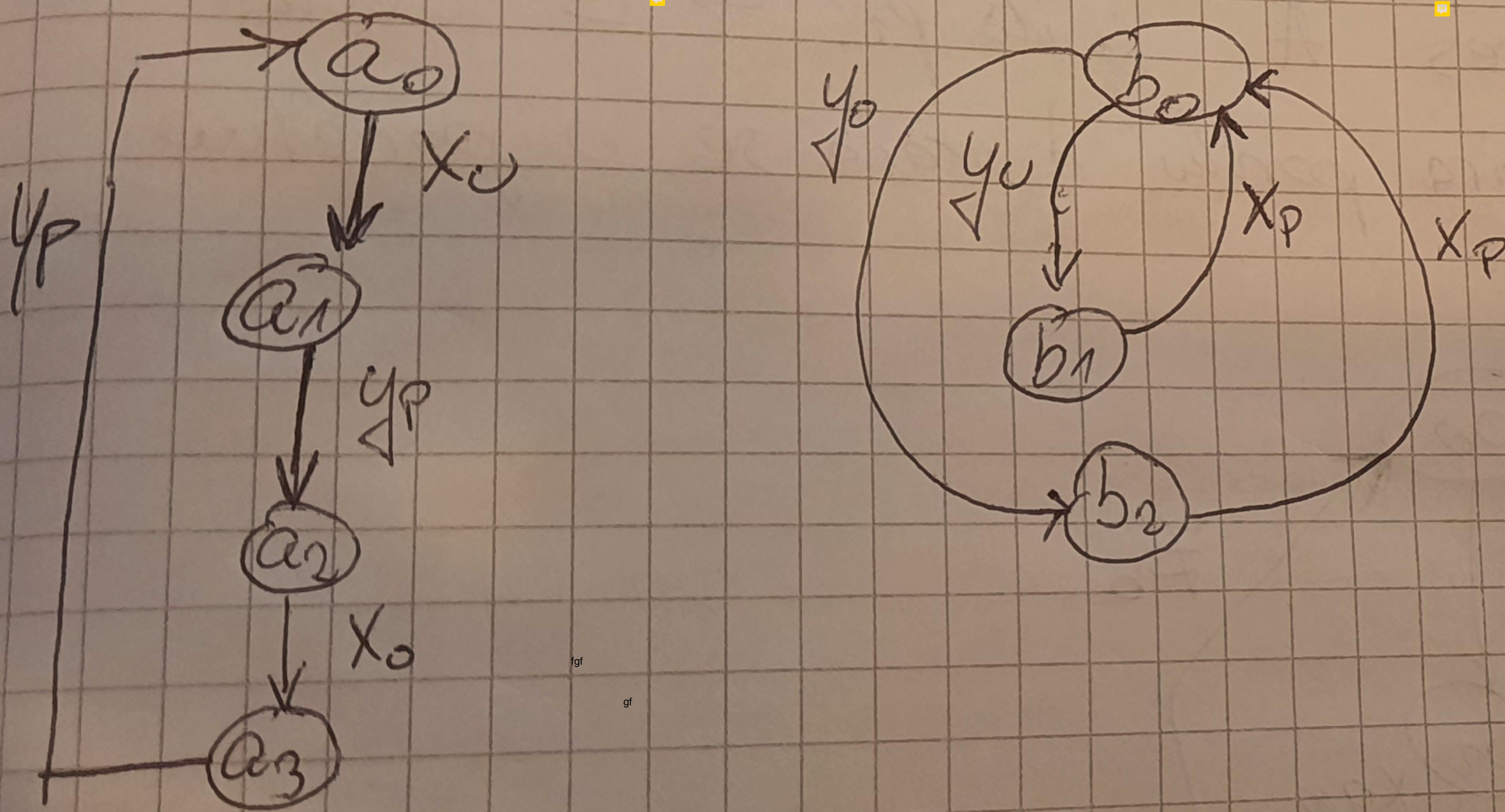
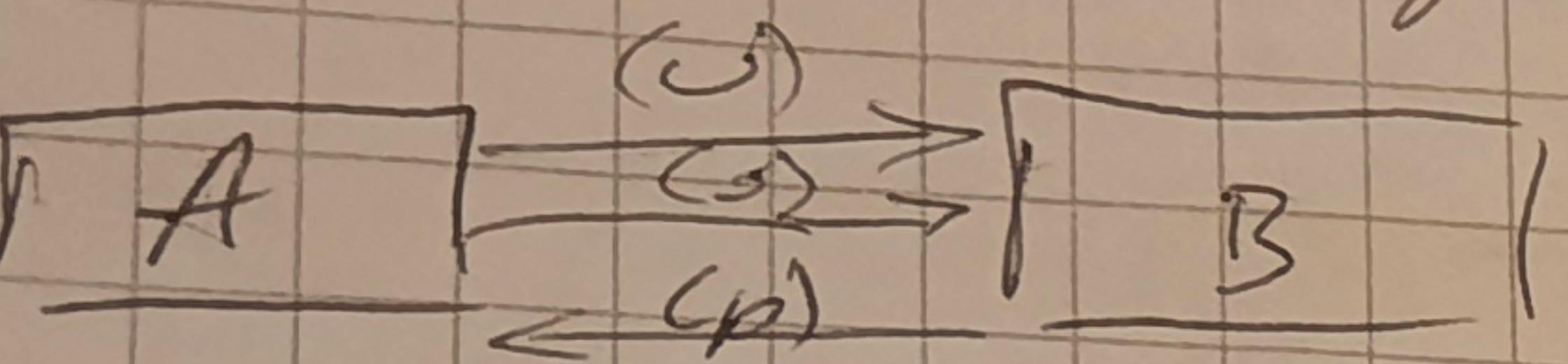
$B(y_p, x_r, \tau_b)$

dialog

$A \times B := (x_p, y_r, x_r, y_p, z_a, \tau_b)$

a_1 a_0, a_1, a_2 b_1 b_2

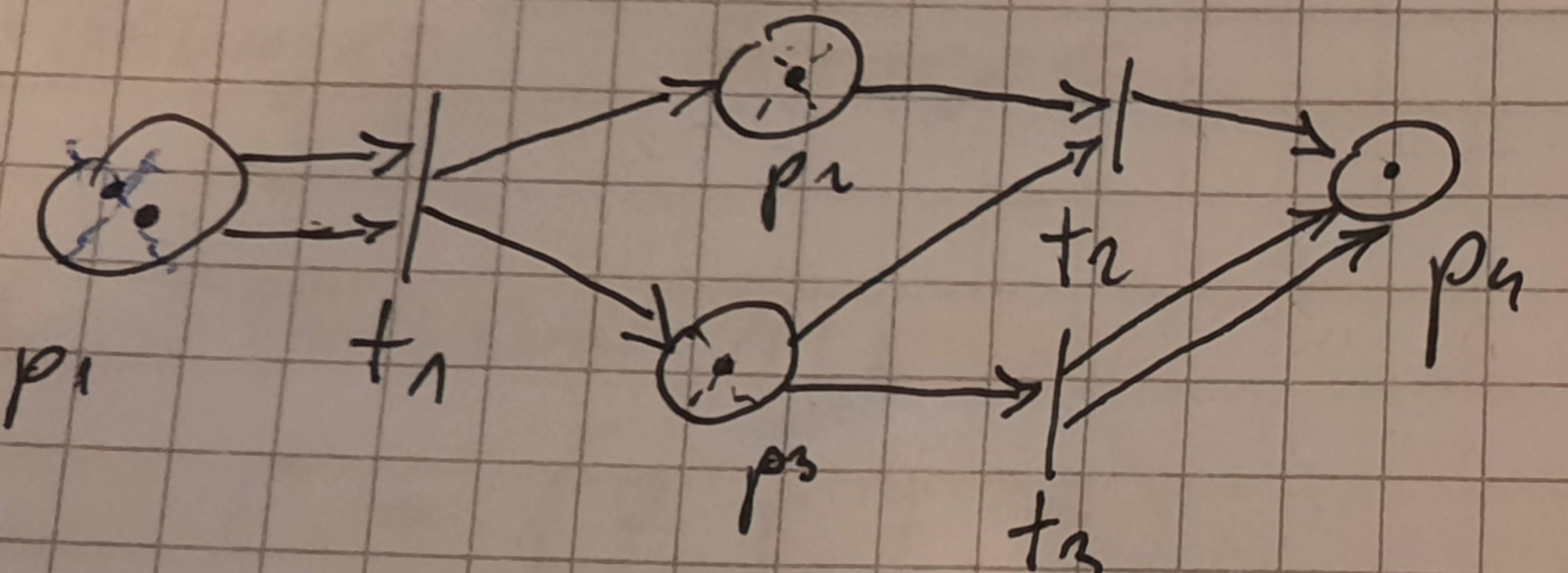
Automat A odnosi se automatu B u logičkoj uporabi u međusobnoj i oktovoj
synchronizaciji. Automat B potrošiće sve. A podstavlja samo jednu
u B napravljenu dva prolaza.



početno stanje
izpravnost objekta

3.3. Izvodeće petrijeve mreže i

$$\mu(p_i) \geq \#(p_i, I(t_j))$$



$$\begin{aligned}\mu'(p_i) = \mu(p_i) - \#(p_i, I(t_j)) \\ + \#(p_i, O(t_j))\end{aligned}$$

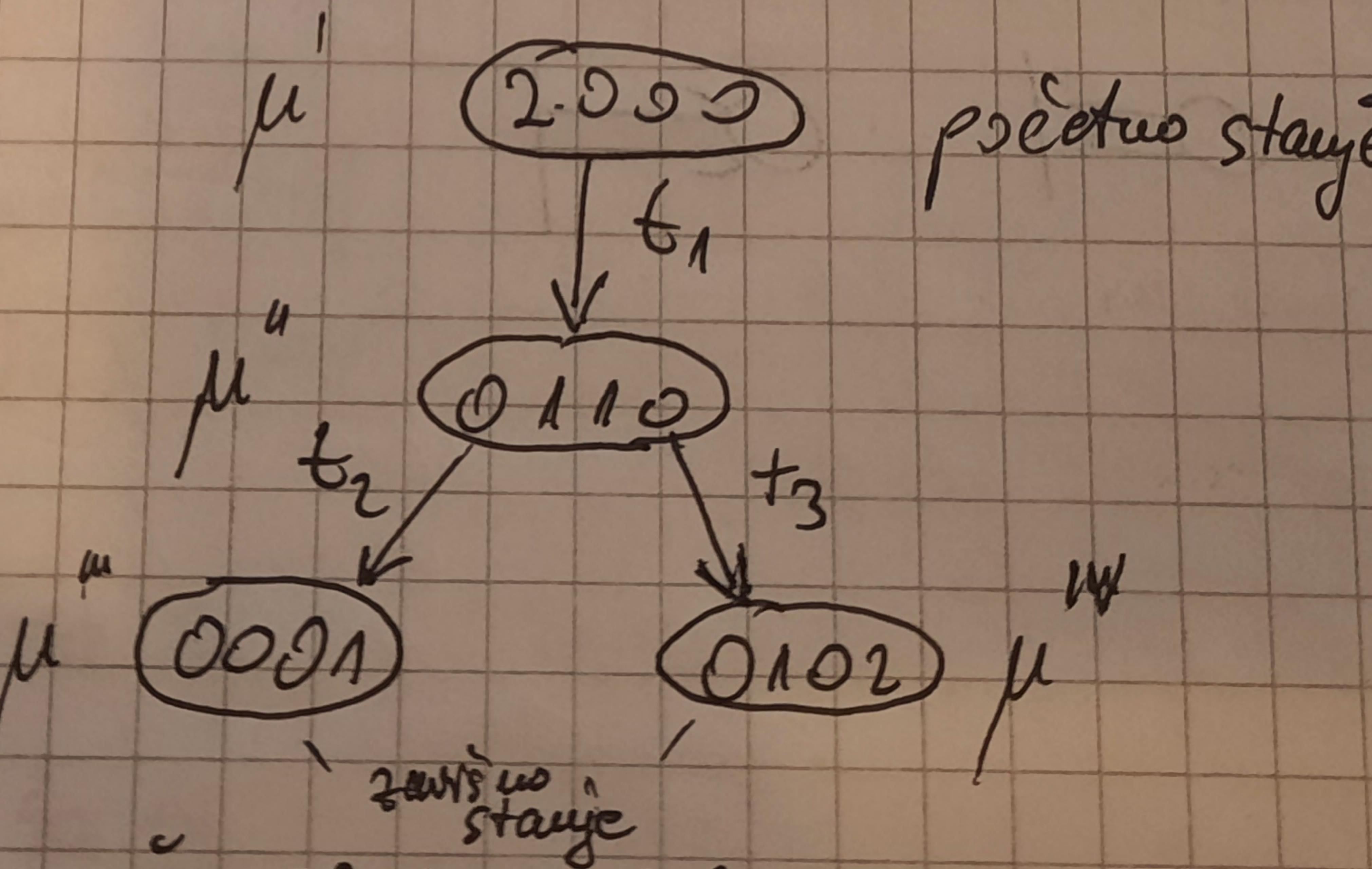
Kad se izvede prelaz $t_j \rightarrow$ ulazne
mreža gube označ, izlazna mreža dobiva
označke

Ako je $\mu'(p_i) = \mu(p_i) \Rightarrow p_i$ i t_j nisu povezani

$$C = (P, T, I, O)$$

$$M = (P, T, I, O, \mu)$$

$$\mu = (2, 0, 0, 0)$$



* ISPIT \rightarrow početno stanje Dobijes \rightarrow CRTANJE Grifata stanja

3.4. Obitičaj PM

Potpunoj uresi)

Dostupnost: "Koji su stajaju dostupni, i koliko?"

↳ stajaju mu i mu su neposredno dostupni

- " - mu i mu - " - posredno - u -

Ogranicenost: "ne dostupni broj oznaka u velikom mjestu"
gleda se u cijeloj uresi kad
je max broj oznaka

- znamo max broj oznaka u velikom mjestu i u npr. gornjim

$$\mu(p_i) \leq k$$

Sigurnost: "ne smije biti moguć da je više oznaka"

• ureska je sigurna ako je $\mu(y_i) \leq 1$ za svaku stajaju

• ureska je primjerica nije sigurna jer je $k=2$

Aktivnost (izvrsnost) (liveness)

↳ odnos je ne mogucnost izvedbe

↳ ako nema potpunog zastoj ureska nije aktivna

↳ svaki se prijez može izvesti

↳ 0 aktivna (fj. neutralna ureska) → prijez se ne može izvesti u jednom sljedu

↳ 1 potencijalno aktivna

• + se barem jednom izvede

↳ 2 aktivna t se izvede u putu

↳ 3 - t se izvede ∞ puta

↳ - aktivna \Rightarrow iz svakog stajaju se svaki prijez može izvesti

Konzervacija ornakar

- koliki je ukupan broj ornaka u velom uvjetu

$$\sum \mu(p_i) = \sum \mu(p_i)$$

- naša mreža ne konzervira ornake \Rightarrow

$$\begin{aligned} & (2000) \quad \sum \mu(t_{bi}) = 2 \\ & (0119) = 2 \\ & (0001) = 1 \quad (0102) = 3 \end{aligned}$$

Revertibilnost

- postoji li povrat u početno stanje?

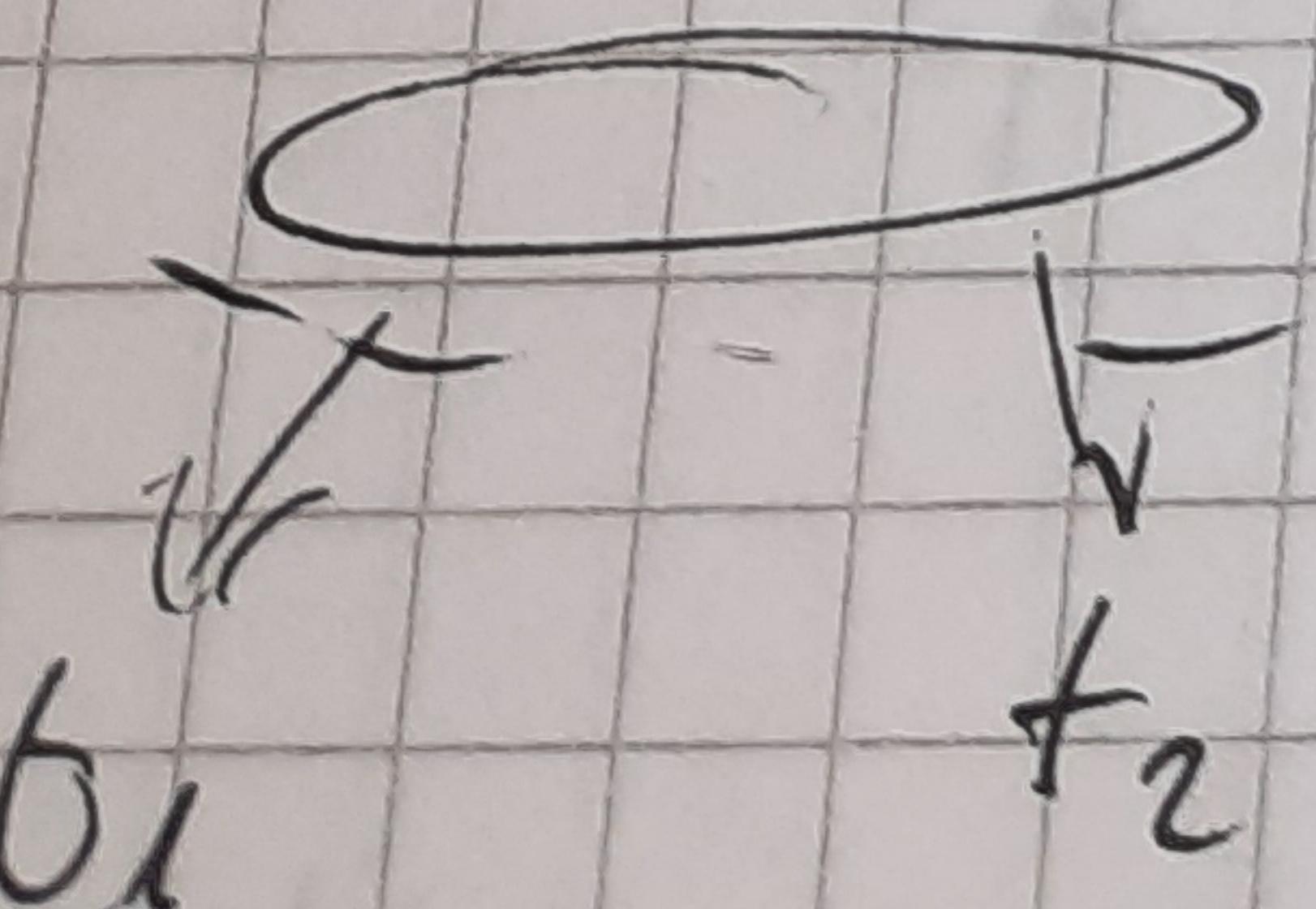
- ukoč mreža nije revertibilna

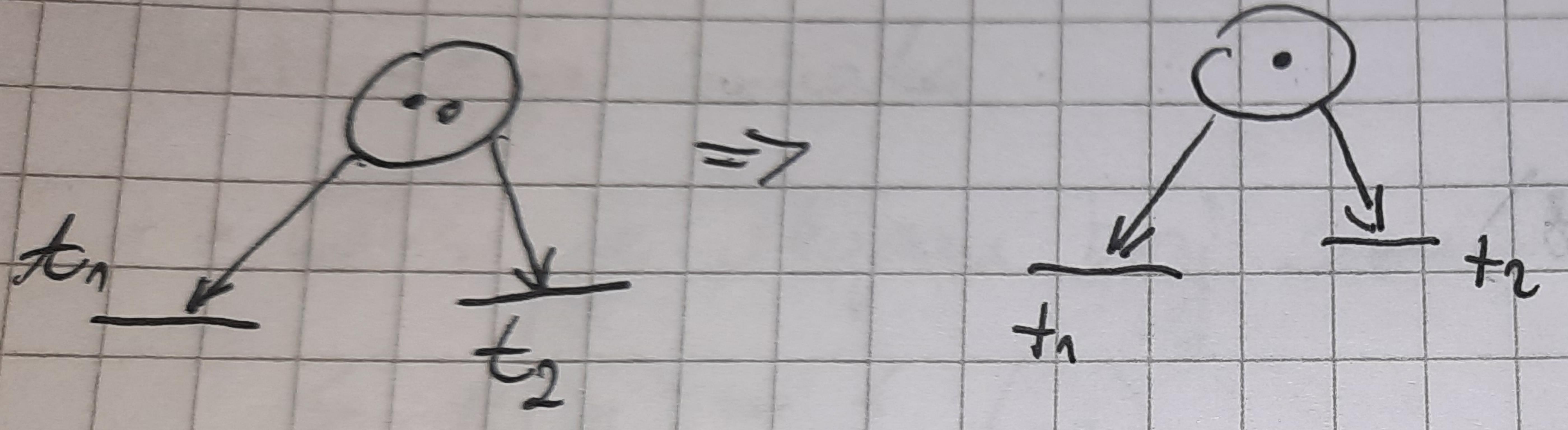
3 bitne stvari: ignorancija, aktivnost, revertibilnost

Konfliktnost i simultanost prikaza

- konflikt u našoj mreži: ili se izvodi t_2 ili t_3

- simultanost \Rightarrow stanje gdje možemo izvesti i jednu i drugo

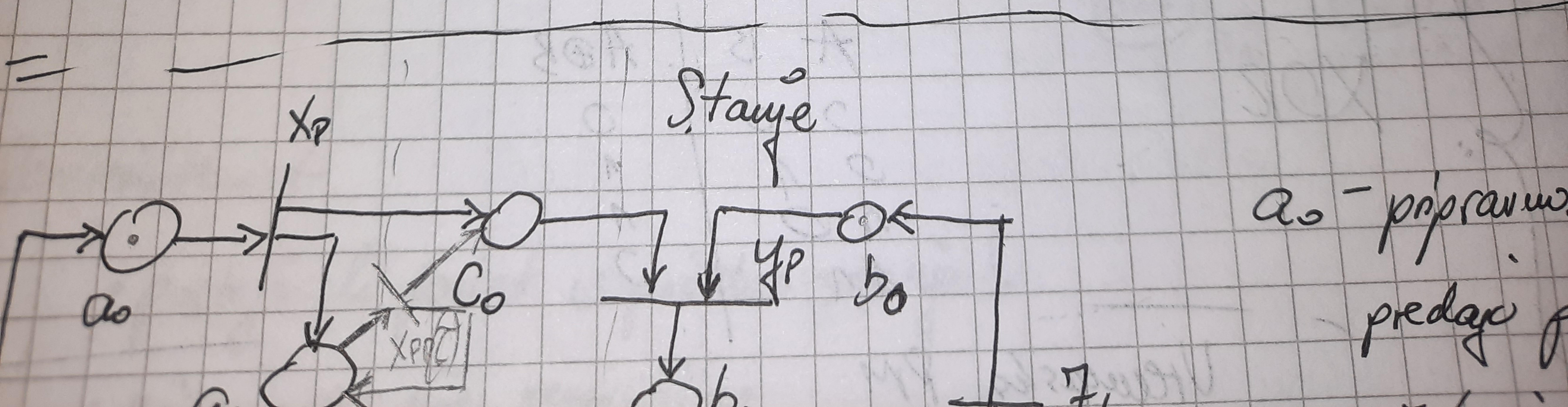


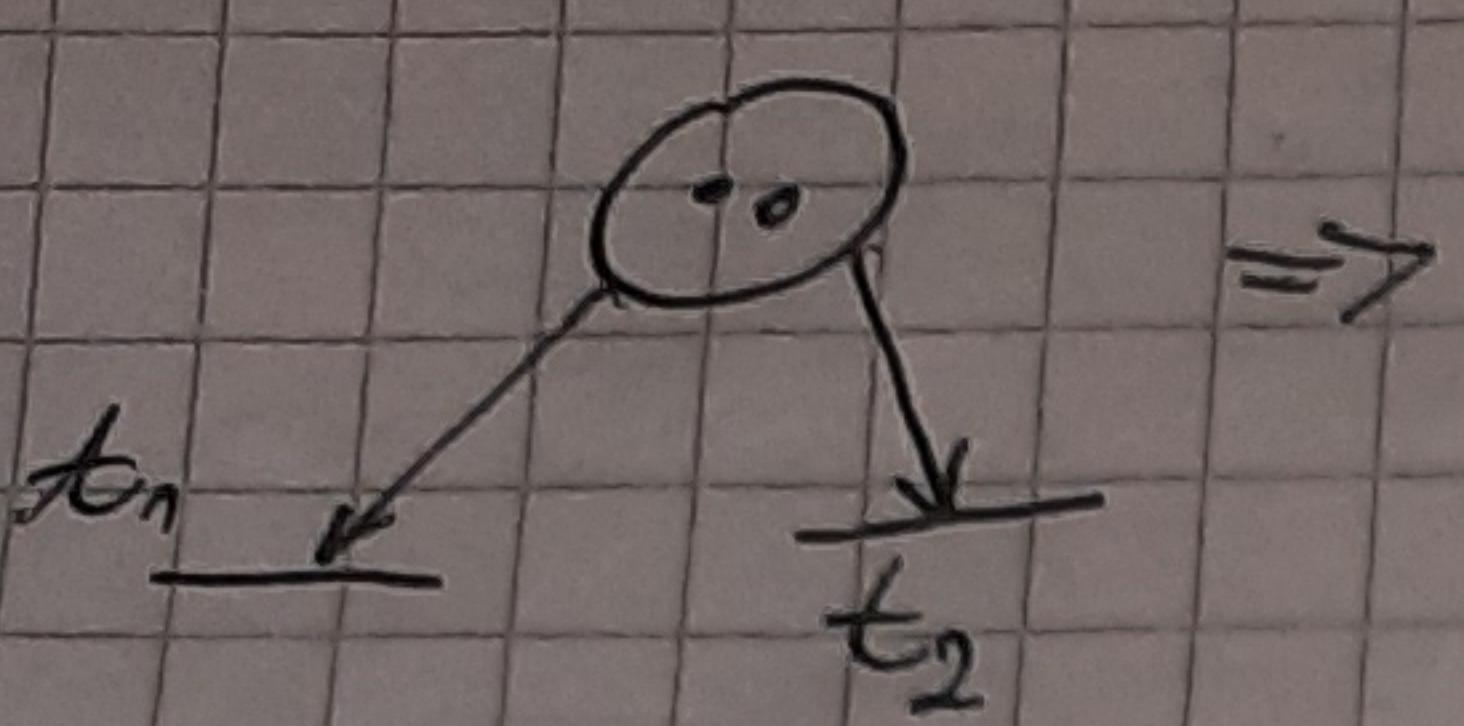


t_1 išlaisti
jedau
prijelaz

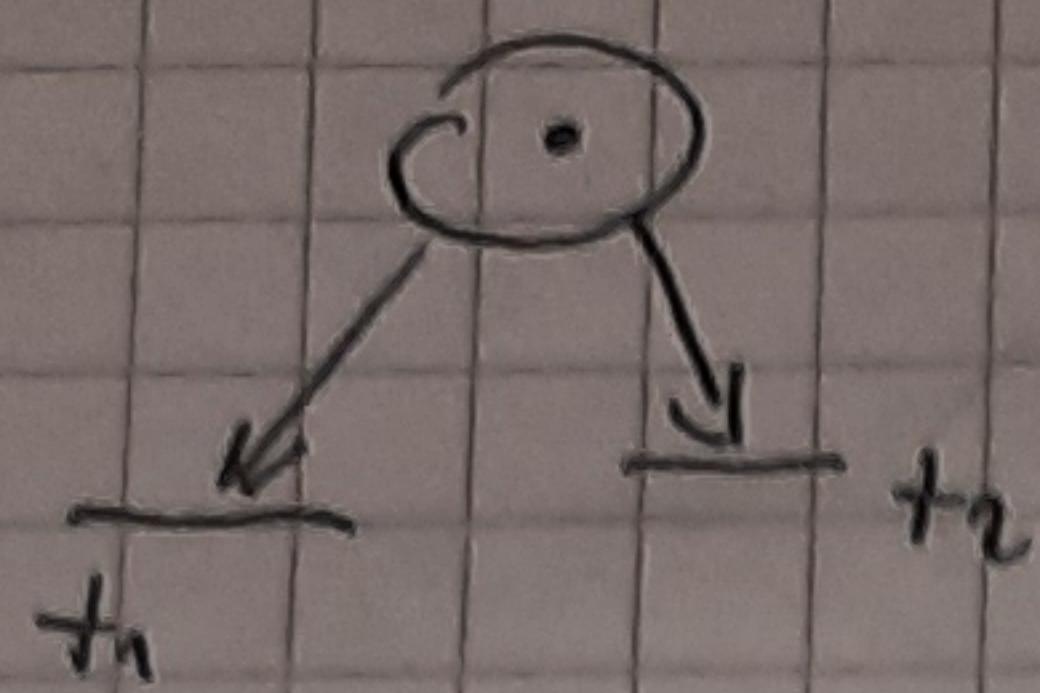
i što sad?

\Rightarrow Stava t_1 i t_2 su ištvaremaji
gyvulstau i konflikta



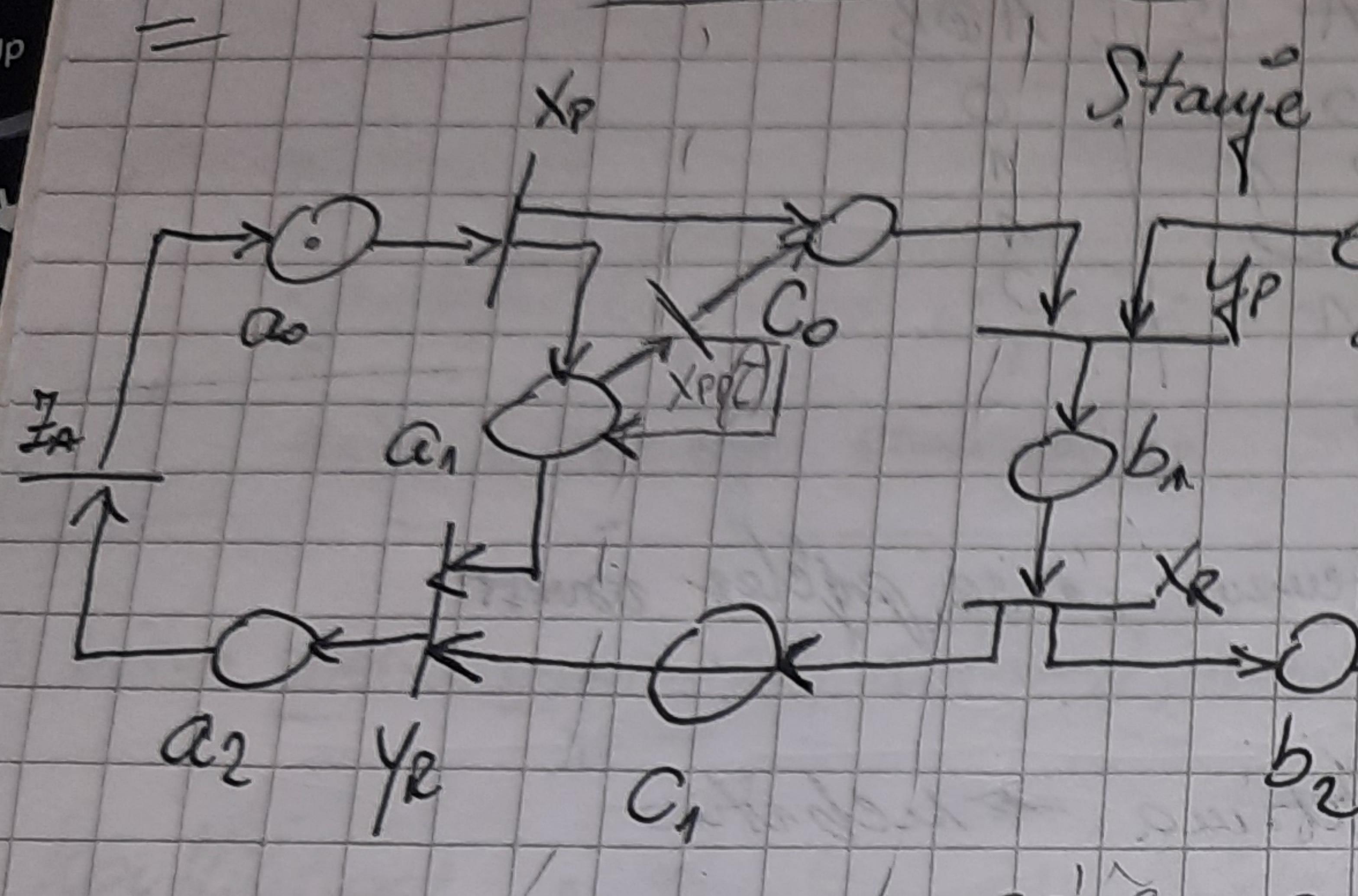


\Rightarrow



i što sad?

\Rightarrow Stavaju t_1 i t_2 su istovremeno i simultano i konfliktna



predaju
strana

kreće
kanal

primaju
strana

Stavaju
trewtui raspored
pruzaka
u vekove bratke

a_0 - pripravnost za
predaju poruke

a_1 - čekanje potvrde

a_2 - primanje - " -

b_0 - pripravnost za prijem poruke

b_1 - primanje potvrda

b_2 - poslana potvrda

c_1 - poruka na kanalu

c_2 - potvrda - " -


X_p - predaja poruke


Y_p - primanje potvrde

Z_A - unutarujći prijelaz

Y_r - primanje poruke

X_r - predaja potvrde





svako viesto mora organizirati da ne popuniće dodove