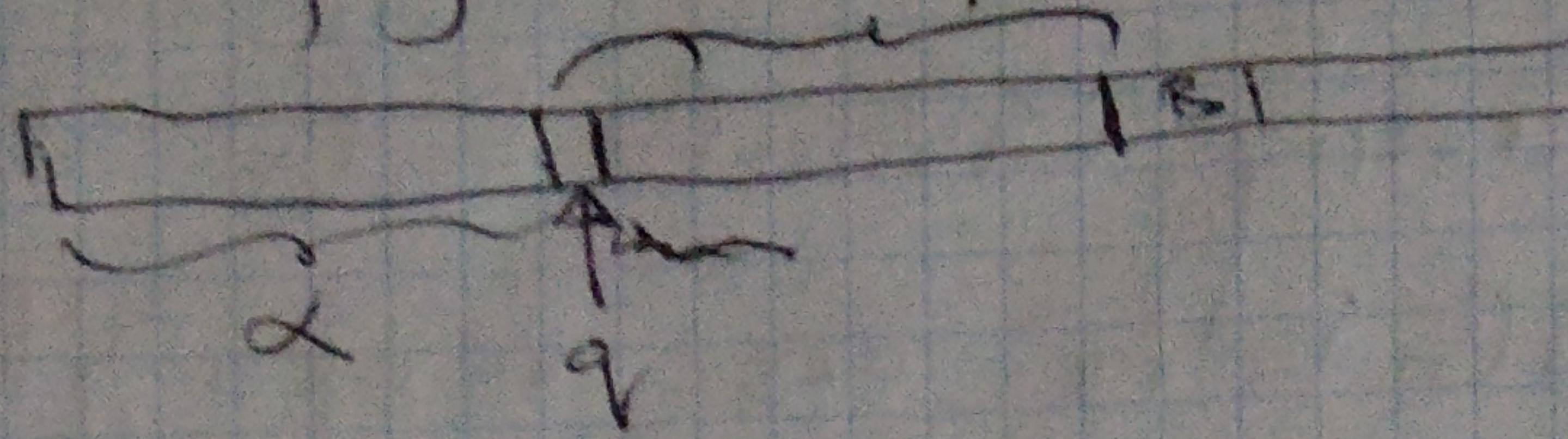


$M = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$

$\lambda q \beta$ - configurație β



$\lambda q \alpha \beta \vdash \lambda b s \beta$ dacă $(s, b, R) \in \delta(q, a)$

$\lambda q \vdash \lambda b A$ dacă $(s, b, R) \in \delta(q, B)$

$\lambda q \alpha b \beta \vdash \{\lambda s a c \beta, \text{ dacă } (s, c, L) \in \delta(q, b)\}$

$\lambda q \vdash \lambda s a b, \text{ dacă } (s, b, L) \in \delta(q, B)$

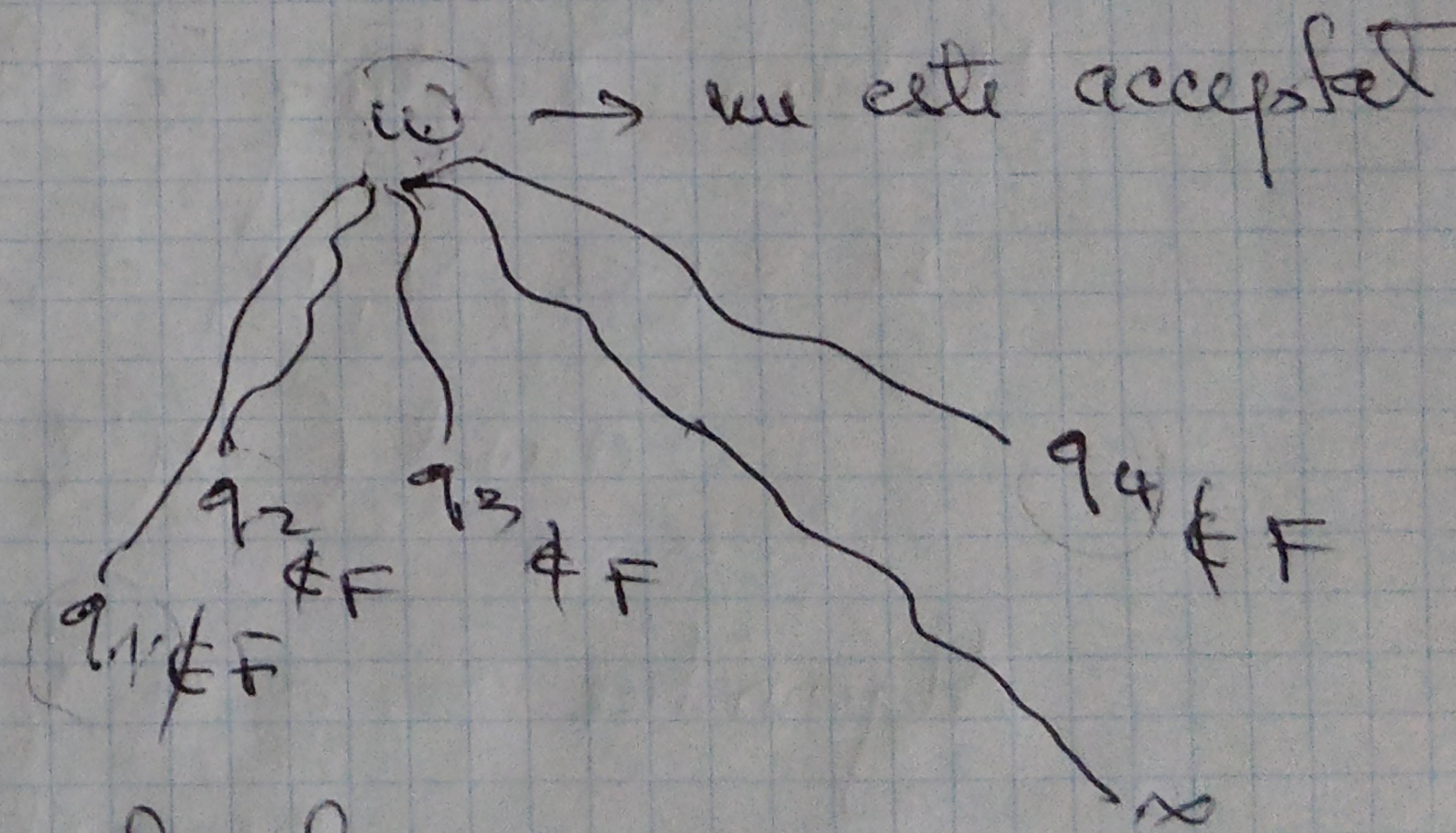
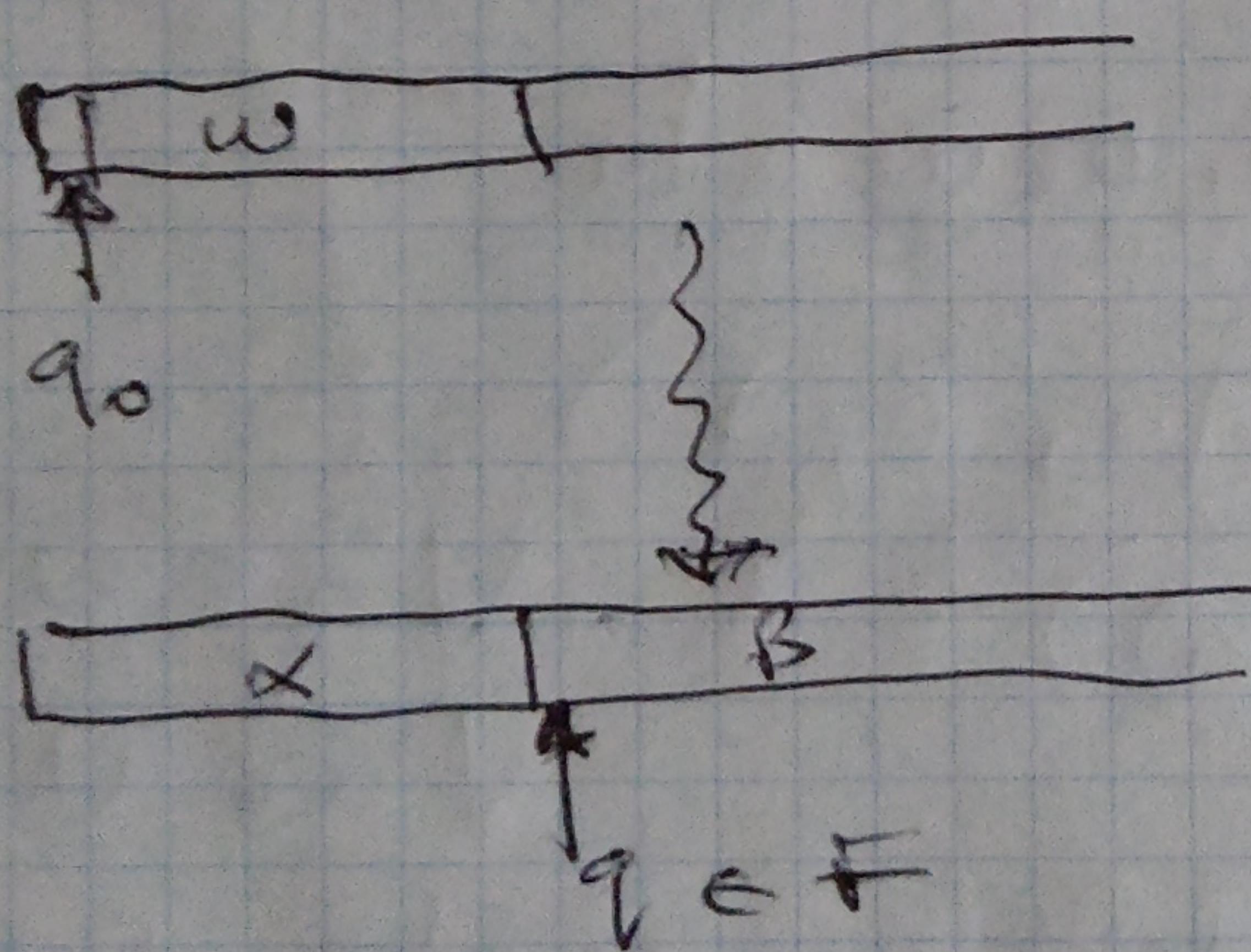
M - dispozitiv de acceptare
(acceptă limbajul)

$$L(M) = \{ w \in V^* \mid q_0 w \xrightarrow{*} \lambda q \beta, \lambda, \beta \in (V \setminus \{B\})^*\}$$

\downarrow
 $q \in F$

echidnarea reflexivă

îf trai și trai a
relației

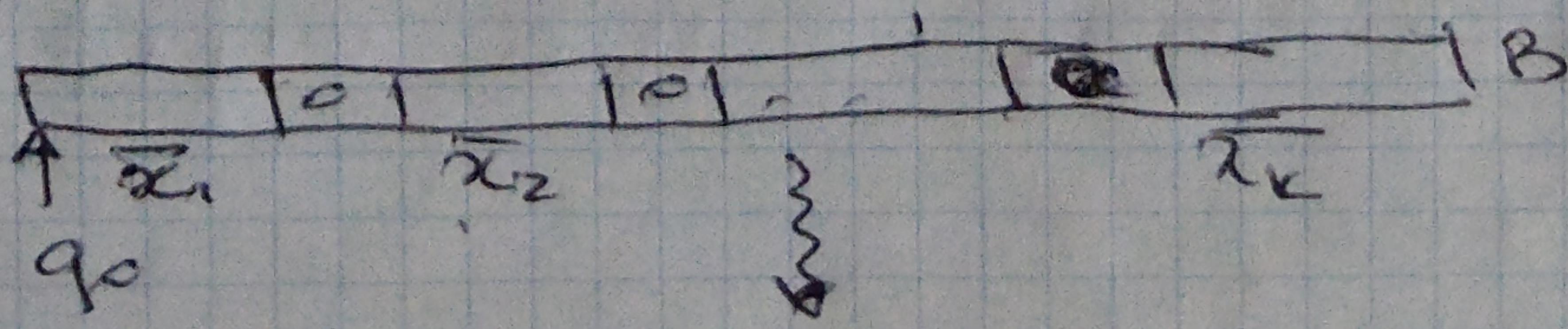


M este dispozitiv de calcul
fiecare valoare

$$f: N^k \rightarrow N$$

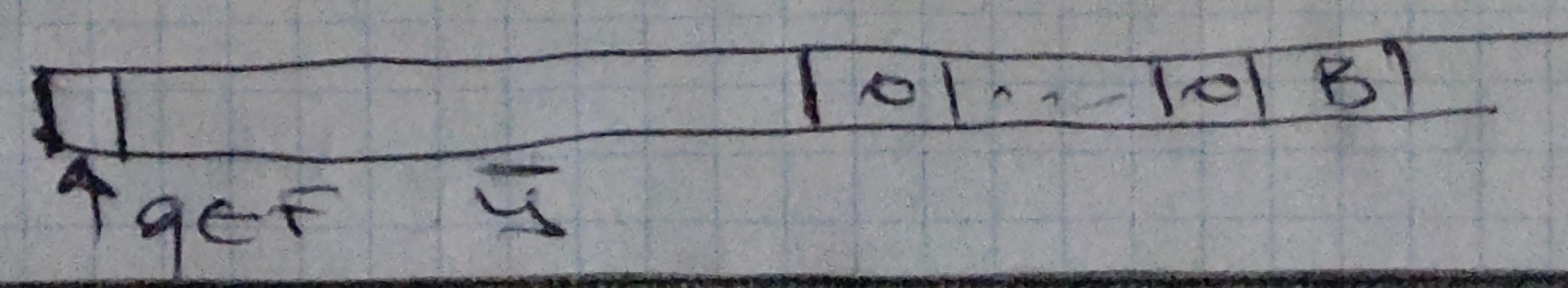
$f(x_1, \dots, x_k)$ este definită și $f(x_1, \dots, x_k) = y$

dacă



$$\bar{x} = \underbrace{1 \dots 1}_{n+1 \text{ ori}}$$

$n+1$ ori



$f(x_1, \dots, x_n)$ nu este definiță dacă
masina Turing nu se oprește pe intrarea
 (x_1, \dots, x_n)

f.s.u. Turing calculă totuși dacă există
o rețea folosită ca să sprijină calculul
care o calculează.

Care este o rețea?

- 1) Etapele bolotelor
- 2) În care etapă se
faci exceptia pe o reț.
 - Routine ceea ce este
definită.
(pseudocod)
 - numărul de stări
în baza cărora
folosită este finit.

Masina Turing deterministă

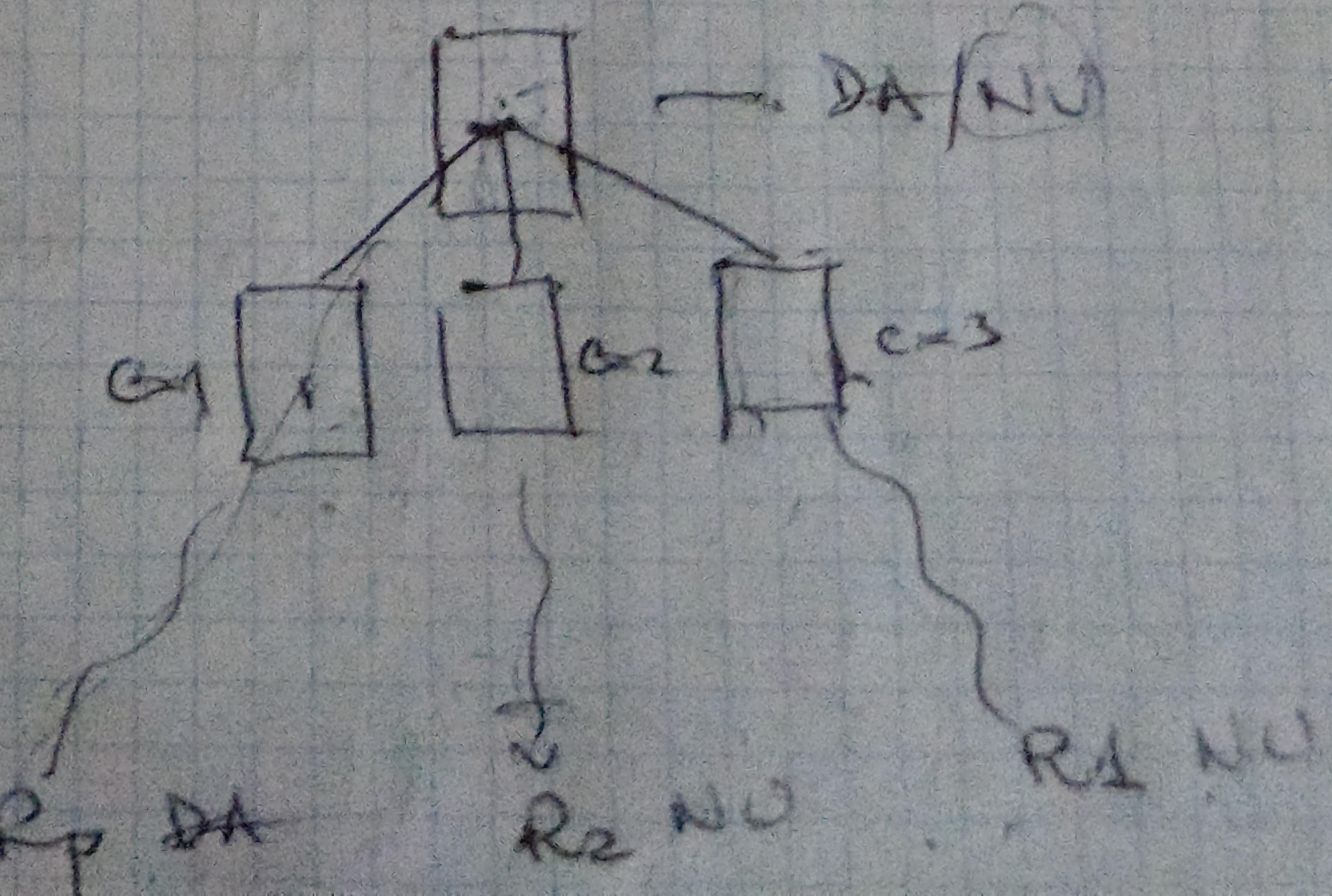
$$M = (Q, V, \delta, q_0, B, F)$$

$$\text{card}(\delta(q, a)) \leq 1 \quad \forall q \in Q$$

f.a.c. V

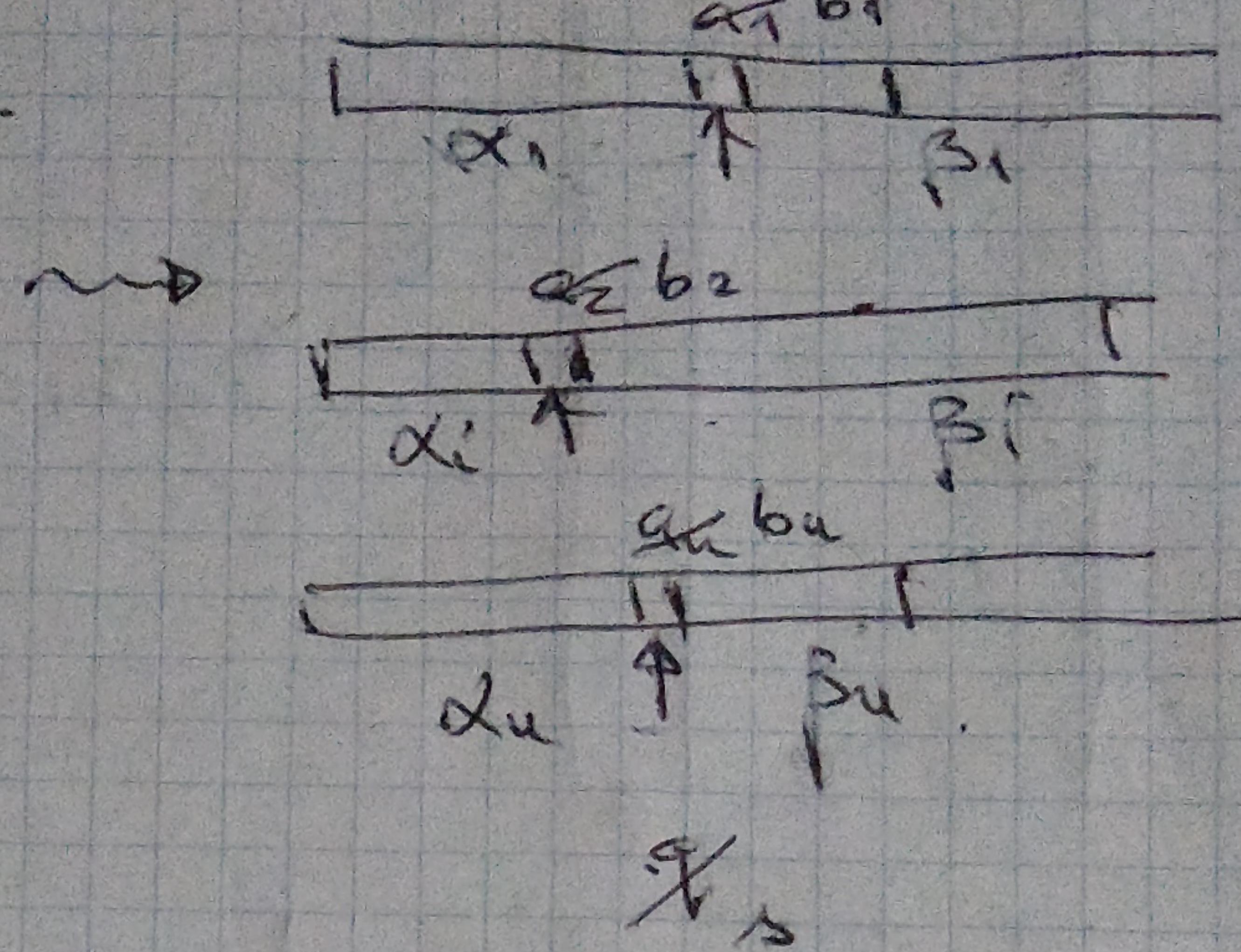
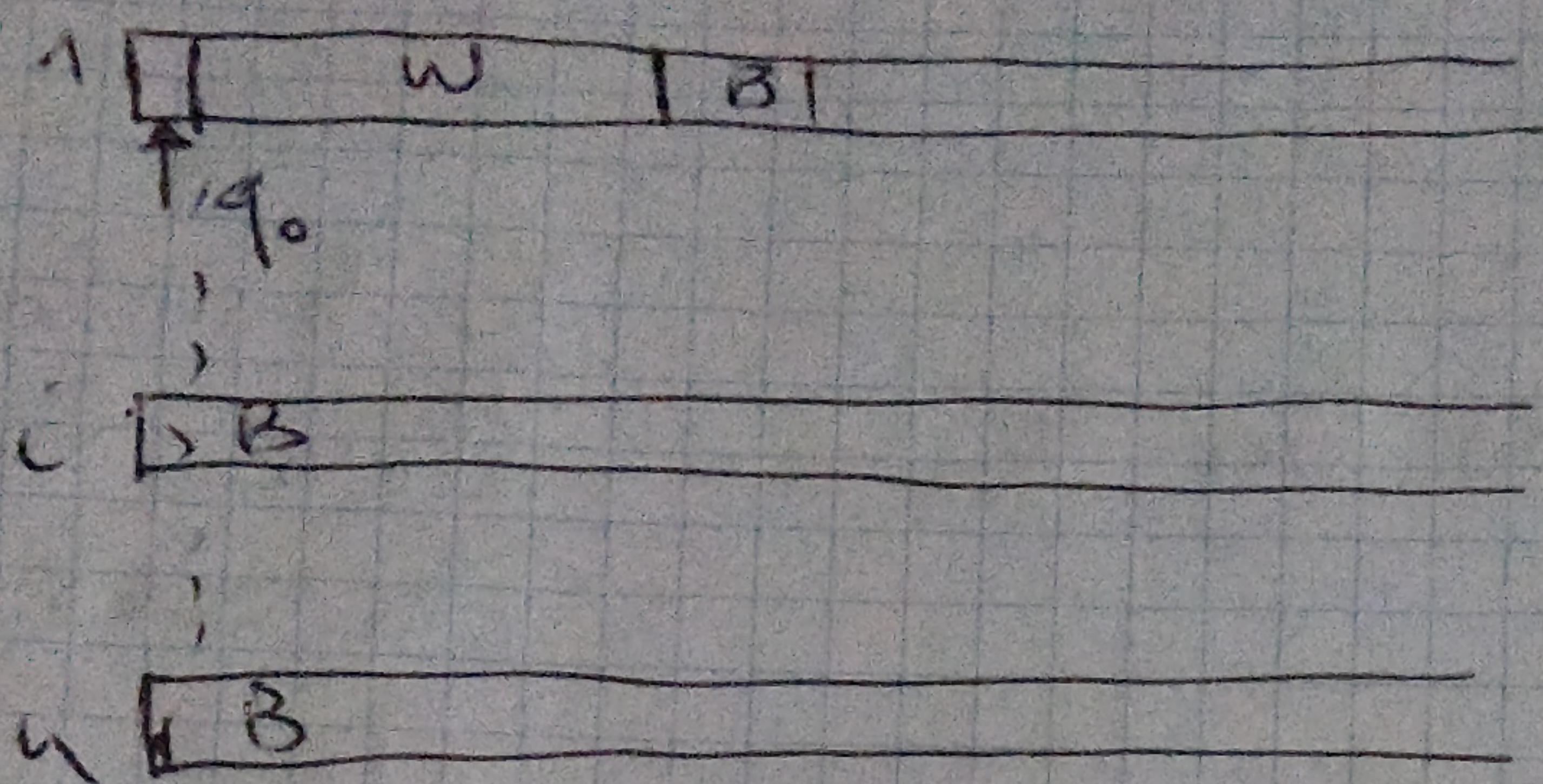
Algoritme = rețea deterministă care se
oprește pe fiecare intrare

MT deterministă \neq MT nedeterministă



Scop. MTD ~~MTD~~ ~~MTD~~
A. ~~MTD~~
H. ~~MTD~~
u MTD

Quest. See W. B. Clegg; M = Cu, Q, N, U, S, Q₁₀, B, F



$$S: (Q \times U_{\text{left}}^n) \rightarrow S_f(Q \times U^u \times U_L, RY^u)$$

$(\alpha, b_1, \dots, b_n, x_1, \dots, x_n) \in \mathcal{E}^{\mathcal{S}}(g, a_1, \dots, a_n)$

Teorema Pentru orice nro mediterană și
există o nro litteră celui stari, cum 3 bucătări
astăzi L(O) = L(O').

Some $M = (\alpha, v, u, \beta, q_0, \beta, f)$

$$H' = (3, Q', V, U, \overset{3}{\overset{4}{S}}, S', \nabla_{\mu}, \nabla_{\nu}, B, \tilde{\sigma}')$$

III

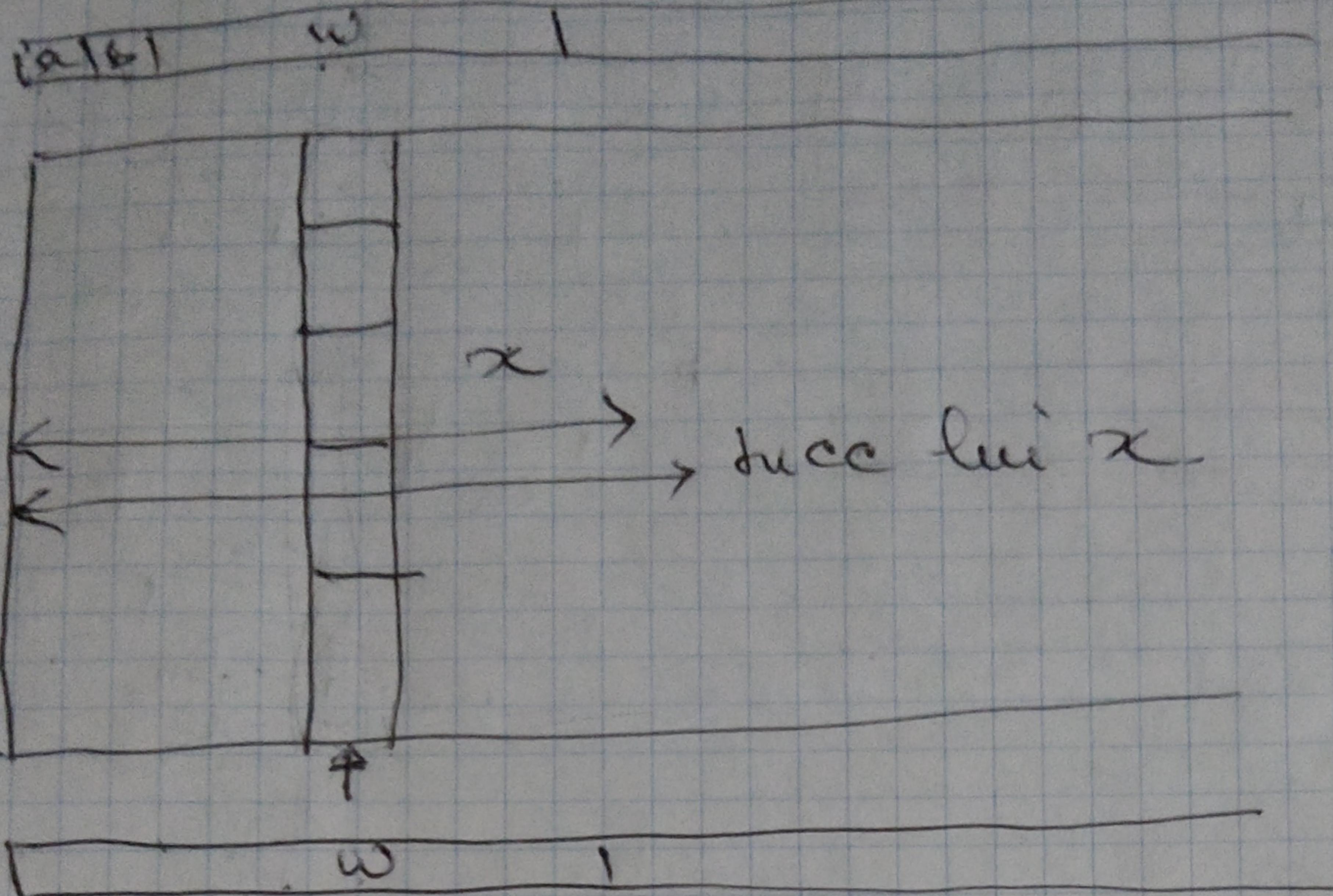
The image shows a piece of paper with horizontal blue lines for handwriting practice. At the top, there is handwritten text in cursive: "дядя с бабой". Below this is a blank row. At the bottom, there is another handwritten text: "дядя". The paper has a slightly aged, yellowish tint.

Eharaas

Collage w de
la Venezuela brava
y loacea la 3

$$d_{\text{eu}}(a_i, \beta) = (a_i a_j - a_i)^2$$

$$\begin{aligned}\delta(q_0, a, B) &= (q_0, a, a \rightarrow R, R) \\ \delta(q_0, b, B) &= (q_0, b, b \rightarrow R, R) \\ \delta(q_0, c, B) &= (q_0, c, c \rightarrow R, R)\end{aligned}$$



Etapa 2.
Igura baanda
2.

Generare
pe baanda 2
elementele
necesare al
unei curent
de realizare
E..

$$E = \{(q, a, \rightarrow, b, x) \mid q, \rightarrow \in Q, a \in U, b \in U - \{B\}, x \in \{L, R\}\} \subseteq Q \times U \times Q \times U - \{B\} \times \{L, R\}, (\rightarrow, b, x) \in \delta(q, a)$$

Trecere element al lui E va fi considerat
in stabil pe baanda 2.

$\Sigma = \{\Delta_1, \Delta_2, \dots, \Delta_n\}$ ca urmare a
definiției (E, \leq)

Ex. $S = \{1, 2, 5, 10, 4\}$

$$(S, \leq) = \{10, 5, 4, 1, 2\}$$

$$\begin{aligned}E &= \{(\Delta_1 \downarrow), (\Delta_2 \downarrow), (\Delta_3 \downarrow), (\Delta_4 \downarrow), (\Delta_5 \downarrow)\} \\ E &= \{ \Delta_1, , \Delta_2, , \Delta_3, , \Delta_4, , \Delta_5 \}\end{aligned}$$

Sub problema

$21 \neq 04 \beta \neq$

$4 \quad 0$

