

## Combo 2

2 de julio de 2024

### 1. Defina $d \stackrel{n}{\vdash} d'$ (no hace falta definir $\vdash$ )

Para  $d, d' \in Des$  y  $n \geq 0$ , escribiremos  $d \stackrel{n}{\vdash} d'$  si existen  $d_1, \dots, d_{n+1} \in Des$  tales que

$$\begin{aligned} d &= d_1 \\ d' &= d_{n+1} \\ d_i &\vdash d_{i+1}, \text{ para } i = 1, \dots, n. \end{aligned}$$

### 2. Defina $L(M)$

Diremos que una palabra  $\alpha \in \Sigma^*$  es *aceptada por  $M$  por alcance de estado final* cuando

$$[q_0 B \alpha] \stackrel{*}{\vdash} d, \text{ con } d \text{ tal que } St(d) \in F.$$

El *language aceptado por  $M$  por alcance de estado final* se define de la siguiente manera

$$L(M) = \{\alpha \in \Sigma^* : \alpha \text{ es aceptada por } M \text{ por alcance de estado final}\}.$$

### 3. Defina $H(M)$

Diremos que una palabra  $\alpha \in \Sigma^*$  es *aceptada por  $M$  por detencion* cuando  $M$  se detiene partiendo de  $[q_0 B \alpha]$ . El *language aceptado por  $M$  por detencion* se define de la siguiente manera

$$H(M) = \{\alpha \in \Sigma^* : \alpha \text{ es aceptada por } M \text{ por detencion}\}$$

#### 4. Defina “ $f$ es una función de tipo $(n, m, s)$ ”

Dada una función  $\Sigma$ -mixta  $f$ , si  $n, m \in \omega$  son tales que  $D_f \subseteq \omega^n \times \Sigma^{*m}$  y además  $I_f \subseteq \omega$ , entonces diremos que  $f$  es una función de tipo  $(n, m, \#)$ . Similarmente si  $n, m \in \omega$  son tales que  $D_f \subseteq \omega^n \times \Sigma^{*m}$  y además  $I_f \subseteq \Sigma^*$ , entonces diremos que  $f$  es una función de tipo  $(n, m, *)$ .

#### 5. Defina $(x)$

Dado  $x \in \mathbf{N}$ , usaremos  $(x)$  para denotar a la única infinitupla  $(s_1, s_2, \dots) \in \omega^{[\mathbf{N}]}$  tal que

$$x = \langle s_1, s_2, \dots \rangle = \prod_{i=1}^{\infty} pr(i)^{s_i}$$

#### 6. Defina $(x)_i$

Para  $i \in \mathbf{N}$ , usaremos  $(x)_i$  para denotar a  $s_i$  de dicha infinitupla (la del anterior punto). Se le suele llamar la "bajada  $i$ -ésima de  $x$ " al número  $(x)_i$ . La idea de este nombre es que para obtener  $(x)_i$  debemos bajar el exponente de  $pr(i)$  en la factorización de  $x$