

Consulta Introducción

22/10/2021

(Lógica Proposicional).

$$\boxed{P5 \text{ E8}} \quad \Gamma_0 = \{p_0, \neg(p_1 \rightarrow p_2), p_3 \vee p_2\}$$

→ Necesitamos que Γ_0 sea consistente.

Como Γ_0 es consistente, $\exists \Gamma \supseteq \Gamma_0$ consistente maximal.

Idea: Tomar dos extensiones de Γ_0 "incompatibles" y luego aprender las 2 sendas maximales.

$$\Gamma_1 := \Gamma_0 \cup \{p_4\} \quad \Gamma_2 := \Gamma_0 \cup \{\neg p_4\}$$

Sea σ asignación que valide Γ_0 .

Notar:

$$\sigma_i(p) = \begin{cases} \sigma(p) & \text{si } p \neq p_4 \\ 2-i & \text{si } p = p_4 \end{cases} \quad \sigma_i: \mathcal{V} \rightarrow \{0,1\}$$

comprobar que σ_i valide Γ_i ($i=1,2$).

Luego, por lema de consistencia, Γ_i es consist.

Hay $\Gamma_i^* \supseteq \Gamma_i \supseteq \Gamma_0$ consist. maximal. ($i=1,2$).

Basta ver que $\Gamma_1^* \neq \Gamma_2^*$. Si no,

$\Gamma_1^* \supseteq \Gamma_1 \cup \Gamma_2 \supseteq \{p_4, \neg p_4\} \vdash \perp \Rightarrow \Gamma_1^*$ inconsist.

absurd. luego deben ser distintos.

Consulta Introlóp

24/11/2021

(Lenguajes - Automatas Finitos - Gramáticas)

(3) Sea G la gramática regular definida por las producciones

$$S \rightarrow bS \mid aA \mid bE, \quad A \rightarrow aS \mid bA \mid aE, \quad E \rightarrow \epsilon$$

(donde a y b son los símbolos terminales). Demuestre que $\alpha \in L(G)$ sii $\alpha \neq \epsilon$ y contiene un número par de símbolos a .

$$V = \{S, A, E\} \quad T = \{a, b\}$$

Típico: el enunciado habla de palabras en T^*
= = =

pero para demostrar hay que generalizar $L(G)$
||

\Rightarrow un enunciado sobre $(V \cup T)^*$ $\{\alpha \in T^* : S \xrightarrow{*} \alpha\}$

- Enunciado original: $S \xrightarrow{*} \alpha \in T^*$ sii $P(\alpha)$

- Enunciado general: $X \xrightarrow{*} \beta \in (V \cup T)^*$ sii $P'(\beta, X)$
donde $X \in V$

$$S \rightarrow bS \mid aA \mid bE, \quad A \rightarrow aS \mid bA \mid aE, \quad E \rightarrow \epsilon$$

Problema $\beta \in (V \cup T)^*$

$S \xrightarrow{*} \beta$ sii $|\beta|_a + |\beta|_A$ es par.

Si $\beta \in T^* \Rightarrow |\beta|_A = 0$ y luego $|\beta|_a$ debe ser par.

$S \xrightarrow{*} S$ $|S|_a + |S|_A = 0 + 0$ es par.

$S \xrightarrow{*} \alpha \Rightarrow \beta$
||

$\alpha_1 \vee \alpha_2 \Rightarrow \alpha_1 \wedge \alpha_2$ con $V \rightarrow P$ prod.

Decidir si son regulares.

(e) $L_5 = \{\alpha \in \{0,1\}^* \mid |\alpha| < 23\}$.

SI.

$$(0 + 1 + \epsilon)^{22}$$

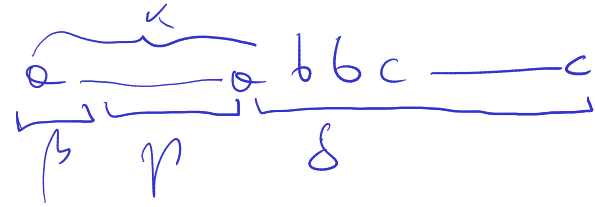
(a) $L_1 = \{a^n b b c^n \mid n \in \mathbb{N}\}$

No.

- Adversario. elige $k \in \mathbb{N}$

- Nosotras proponemos $\alpha \in a^k b b c^k$, $|\alpha| \geq k$

- Adversario descompone



$$|\beta p| \leq k$$

$$p \neq \epsilon$$

- Nosotras jugamos $n=2$

$$|\beta p^2 \delta|_a \geq |\beta p \delta|_a + 1 = \underbrace{|\alpha|}_a + 1$$

✓

$$|\beta p^2 \delta|_c = |\alpha|_c$$

Luego $\beta p^2 \delta \notin L_1$, pues tiene más a s que c s.

(c) $L_3 = \{0^n 1^m \mid n, m \in \mathbb{N}\}$

Der gramática regular.

(d) $\{\alpha \in \Sigma^* \mid \alpha = a^n b c^m, n, m > 0\}, \Sigma = \{a, b, c\}$.



$S \rightarrow aA$

$A \rightarrow aA \mid bB$

$B \rightarrow cC$

$C \rightarrow cC \mid \epsilon$ ✓