Ambiguità

Wed, 19 Oct

| Grammatica Ambigua

Una grammatica è ambigua se esiste almeno una parola del linguaggio che ha due alberi sintattici diversi.

- 1. $\exists w \in T^* \text{ tc. } w \text{ ha due alberi sintattici diversi} \rightarrow \text{grammatica ambigua}$
- 2. $\forall w \in T^* w$ ha un solo albero sintattico \rightarrow grammatica non ambibua

Esempio: Grammatica If-Else

 $S \rightarrow \epsilon \mid SS \mid iS \mid iSeS$

Derivazioni

- 1. $\mathbf{S} \Rightarrow i\mathbf{S}eS \Rightarrow ii\mathbf{S}eS \Rightarrow iie\mathbf{S} \Rightarrow iie$
- 2. $\mathbf{S} \Rightarrow i\mathbf{S} \Rightarrow ii\mathbf{S}eS \Rightarrow iie\mathbf{S} \Rightarrow iie$

iie può essere un if-else innestato in un if, oppure un if-else con un ramo if dentro al ramo if.

"Correggere" una grammatica ambigua

Non esiste un algoritmo univoco per rimuovere l'ambiguità dalle grammatiche, è un problema indecidibile.

Introducendo nella sintassi i concetti sematici di Fattore e Termine, è possibile trasformare una gramattica in questo modo:

Grammatica ambigua:

- 1. $E \rightarrow I \mid E + E \mid E * E \mid (E)$
- 2. $I \rightarrow a | b | Ia | Ib | I0 | I1$

Grammatica non ambigua:

- 1. $I \rightarrow a \mid b \mid Ia \mid Ib \mid I0 \mid I1$
- 2. $F \rightarrow I \mid (E)$
- 3. $T \rightarrow F \mid T * F$
- 4. $E \rightarrow T \mid E + T$

Linguaggio Ambiguo

Un linguaggio ambiguo è un linguaggio che ammette solo grammatiche ambigue.

Esempio: Linguaggio Inerentemente Ambiguo

$$L = \{ \; a^{n}b^{n}c^{\text{m}}d^{\text{m}} \; | \; n, \, m \geq 1 \, \} \cup \{ \; a^{n}b^{\text{m}}c^{\text{m}}d^{n} \; | \; n, \, m \geq 1 \, \}$$

Definiamo una grammatica:

- 1. $S \rightarrow AB \mid C$
- 2. $A \rightarrow aAb \mid ab$
- 3. $B \rightarrow cBd \mid cd$
- 4. $C \rightarrow aCd \mid aDc$
- 5. $D \rightarrow bDc \mid bc$

Deriviamo una formula:

- 1. $S \Rightarrow_{lm} AB \Rightarrow_{lm} aAbB \Rightarrow_{lm} aabbB \Rightarrow_{lm} aabbcBd \Rightarrow_{lm} aabbccdd$
- 2. $S \Rightarrow_{\text{Im}} C \Rightarrow_{\text{Im}} aCd \Rightarrow_{\text{Im}} aaDdd \Rightarrow_{\text{Im}} aabDcdd \Rightarrow_{\text{Im}} aabbccdd$

 L_1 e L_2 sono due linguaggi la cui interesezione non è vuota. Ci sono stringhe in cui m = n, per cui non è possibile rimuovere l'ambiguità.