Esercizi di Informatica Teorica

Grammatiche formali

a cura di Luca Cabibbo e Walter Didimo

Sommario

- richiami teorici sulle grammatiche di Chomsky
- esercizi vari
- esercizi su grammatiche ed espressioni regolari
- esercizi su grammatiche non regolari

```
notazioni sul livello degli esercizi: (*) facile, (**) non difficile (***) media complessità, (****) difficile, (*****) quasi impossibile
```

Grammatiche di Chomsky

grammatica formale: $G = \langle V_T, V_N, P, S \rangle$ dove

- $V_T \subseteq \Sigma$ è l'insieme dei simboli <u>terminali</u> (alfabeto terminale)
- V_N è l'insieme dei simboli non terminali (categorie sintattiche), disgiunto da Σ
- P è l'insieme delle <u>produzioni</u> (regole sintattiche), una relazione binaria di cardinalità finita su: $(V_T \cup V_N)^* \bullet V_N \bullet (V_T \cup V_N)^* \times (V_T \cup V_N)^*$

<u>notazione</u>: $\langle \alpha, \beta \rangle \in P$ si scrive anche $\alpha \rightarrow \beta$

• $S \in V_N$ è l'<u>assioma</u>

Linguaggi e forme di frase

il <u>linguaggio generato</u> da una grammatica $G = \langle V_T, V_N, P, S \rangle$ è l'insieme delle stringhe di soli simboli terminali ottenibili applicando una sequenza di produzioni a partire dall'assioma

```
esempio: sia G tale che V_T = \{a,b\}, V_N = \{A, S\}, produzioni di P: S \to A A \to bAb A \to a
```

 $L(G) = \{b^n a b^n : n \ge 0\}$ (linguaggio generato da G)

una qualunque stringa ottenuta da S applicando un numero finito di produzioni è detta <u>forma di frase</u>

Tipi di grammatiche

• grammatica di tipo 0 (<u>non limitate</u>)

$$\alpha \to \beta$$
 con $\alpha \in V^* \bullet V_N \bullet V^*$, $\beta \in V^*$ dove $V = (V_T \cup V_N)$

• grammatica di tipo 1 (contestuali)

$$\alpha \to \beta$$
 con $\alpha \in V^* \bullet V_N \bullet V^*$, $\beta \in V^+$ e $|\alpha| \le |\beta|$

- <u>ipotesi</u>: ε-produzioni solo sull'assioma e con assioma mai a destra
- grammatiche di tipo 2 (<u>non contestuali</u>)

$$\alpha \rightarrow \beta$$
 con $\alpha \in V_N$, $\beta \in V^+$

• grammatiche di tipo 3 (<u>regolari</u>)

$$\alpha \to \beta$$
 con $\alpha \in V_N$, $\beta \in (V_T \bullet V_N) \cup V_T$

Esercizio 1(**): si consideri la seguente grammatica G

•
$$V_T = \{a,b\}, V_N = \{S, A\}, S = assioma$$

produzioni

$$(1) S \rightarrow a$$

$$(2) S \rightarrow aA$$

$$(3) A \rightarrow a$$

$$(4) A \rightarrow aA$$

$$(5) A \rightarrow b$$

$$(6) A \rightarrow bA$$

- a) di che tipo è la grammatica?
- b) mostrare una derivazione per "abba" ed una per "baab"
- c) qual'è il linguaggio generato da G?

Soluzione:

- a) regolare
- b) derivazione per "abba"

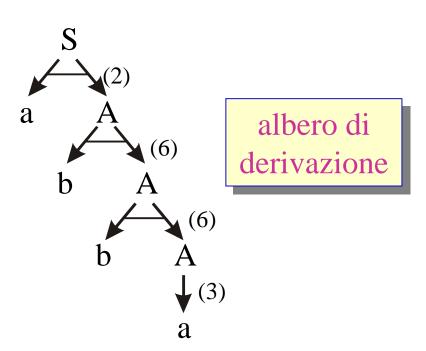
$$-\underline{S}$$

$$\Rightarrow^{2} a\underline{A}$$

$$\Rightarrow^{6} ab\underline{A}$$

$$\Rightarrow^{6} abb\underline{A}$$

$$\Rightarrow^{3} abba$$



- la stringa "baab" non è generata dalla grammatica
- c) il linguaggio delle stringhe su {a,b} che iniziano per 'a'

<u>Esercizio 2(***)</u>: si consideri la seguente grammatica *G* non contestuale

•
$$V_T = \{a\}, V_N = \{S, A\}, S = assioma$$

- produzioni
 - $(1) S \rightarrow AA$
 - $(2) A \rightarrow AAA$

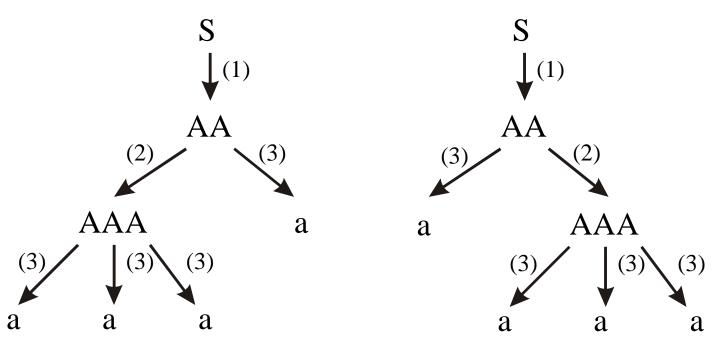
 $(4) A \rightarrow a$

- a) mostrare due diverse derivazioni per "aaaaa" e due per "aaaa"
- b) qual'è il linguaggio generato da *G*?
- c) esiste una grammatica regolare che genera lo stesso linguaggio?

Soluzione:

- a) non esistono derivazioni per "aaaaa"
 - derivazioni per "aaaa"

$$\underline{S} \Rightarrow^1 \underline{A}A \Rightarrow^2 \underline{A}AAA \Rightarrow^3 \underline{a}\underline{A}AA \Rightarrow^3 \underline{a}\underline{A}A \Rightarrow^3 \underline{a}\underline{a}\underline{A} \Rightarrow^3 \underline{a}\underline{a}\underline{A}$$
 $\Rightarrow^3 \underline{a}\underline{A}A \Rightarrow^3 \underline{a}\underline{A} \Rightarrow^3 \underline{a}\underline{A}$



Soluzione:

- b) l'insieme delle stringhe su {a} di lunghezza non nulla e con un numero pari di 'a'
- c) una grammatica <u>regolare</u> che genera lo stesso linguaggio è la seguente:
- $V_T = \{a\}, V_N = \{S, A, X\}, S = assioma$
- produzioni
 - $(1) S \rightarrow aA$
 - $(2) A \rightarrow a$

 $(3) A \rightarrow aX$

 $(4) X \rightarrow aA$

Esercizio 3(**): si consideri la seguente grammatica G

•
$$V_T = \{a, b, c\}, V_N = \{S, X\}, S = assioma$$

- produzioni
 - $(1) S \rightarrow X$

- $(2) S \rightarrow \varepsilon$
- $(3) X \rightarrow aXa$
- $(4) X \rightarrow bXb \qquad (5) X \rightarrow c$

- a) di che tipo è la grammatica?
- b) mostrare alcune stringhe generate dalla grammatica
- c) qual'è il linguaggio generato da G?

Soluzione:

a) non contestuale

b) "c", "aca", "abcba", "bcb", "babaabcbaabab", ...

esempio: derivazione di "abcba":

$$\underline{S} \Rightarrow^1 \underline{X} \Rightarrow^3 \underline{a}\underline{X}\underline{a} \Rightarrow^4 \underline{a}\underline{b}\underline{X}\underline{b}\underline{a} \Rightarrow^5 \underline{a}\underline{b}\underline{c}\underline{b}\underline{a}$$

c) il linguaggio delle stringhe palindrome su {a, b, c} con una ed una sola 'c' al centro, più la stringa vuota

Esercizi vari da svolgere

Esercizio 4(**): si consideri la seguente grammatica *G* non contestuale

•
$$V_T = \{a,b\}, V_N = \{S, A, B\}, S = assioma$$

produzioni

$$(1) S \rightarrow A$$

$$(2) S \rightarrow B$$

$$(3) A \rightarrow a$$

$$(4) A \rightarrow aA$$

$$(5) A \rightarrow bA$$

(6)
$$B \rightarrow b$$

$$(7) B \rightarrow aB$$

(8)
$$B \rightarrow bB$$

- a) mostrare una derivazione per "abba" ed una per "baab"
- b) qual'è il linguaggio generato da G?

Esercizi vari da svolgere

Esercizio 5(**): si consideri la seguente grammatica G

•
$$V_T = \{a,b\}, V_N = \{S, A\}, S = assioma$$

produzioni

$$(1) S \rightarrow AA$$

(2)
$$A \rightarrow AAA$$
 (3) $A \rightarrow a$ (4) $A \rightarrow bA$ (5) $A \rightarrow Ab$

$$(3) A \rightarrow a$$

$$(4) A \rightarrow bA$$

$$(5) A \rightarrow Ab$$

- a) di che tipo è la grammatica?
- b) mostrare alcune derivazione per "babbab"
- b) qual'è il linguaggio generato da G?

Esercizi vari da svolgere

Esercizio 6(***): si consideri la seguente grammatica G

•
$$V_T = \{a,b\}, V_N = \{S, T, A, B\}, S = assioma$$

- produzioni
 - $(1) S \rightarrow AT$
 - $(2) T \rightarrow AT$

 $(3) T \rightarrow ABT$

 $(4) T \rightarrow \varepsilon$

- $(5) AB \rightarrow BA$
- $(6) BA \rightarrow AB$

 $(7) A \rightarrow a$

 $(8) B \rightarrow b$

- a) di che tipo è la grammatica?
- b) verificare che *G* genera tutte e sole le stringhe su {a,b} tali che il numero di 'a' è maggiore del numero di 'b'

<u>Esercizio 7</u>(***): sia L il linguaggio descritto dall'espressione regolare a (a+b)*b:

- a) mostrare una grammatica (di qualsiasi tipo) che genera L
- b) esiste una grammatica regolare che genera L?

Soluzione:

- a) G non contestuale per L
- $V_T = \{a,b\}, V_N = \{S, X\}, S = assioma$
- produzioni
 - (1) $S \rightarrow aXb$
 - (2) $X \rightarrow aX \mid bX \mid \epsilon$

b) esiste una grammatica regolare per L poiché l'espressione che descrive L è regolare; una grammatica regolare per L è la seguente

•
$$V_T = \{a,b\}, V_N = \{S, X\}, S = assioma$$

produzioni

$$(1) S \rightarrow aX$$

$$(2) X \rightarrow b$$

$$(3) X \rightarrow aX$$

(2)
$$X \rightarrow b$$
 (3) $X \rightarrow aX$ (4) $X \rightarrow bX$

Esercizio 8 (***): mostrare una grammatica che genera l'insieme di tutte le espressioni regolari su {a,b}

Soluzione:

G non contestuale per L

•
$$V_T = \{a, b, \emptyset, +, \bullet, *, (,)\}, V_N = \{S\}, S = assioma$$

• produzioni

$$(1) S \rightarrow (S)$$

$$(2) S \rightarrow a \mid b$$

$$(3) S \rightarrow S + S \mid S \cdot S$$

$$(4) S \rightarrow S^*$$

$$(5) S \rightarrow \emptyset$$

nota: G non tiene conto delle precedenze tra operatori

<u>Esercizio 9(***)</u>: qual'è il linguaggio generato dalla seguente grammatica? Quali sono i significati dei vari non terminali?

•
$$V_T = \{a, b, \emptyset, +, \bullet, *, (,)\}, V_N = \{S, E, T, F, A\}, S = assioma$$

- produzioni
 - $(1) S \rightarrow E$
 - $(2) \to \emptyset \mid T \mid T + T \mid$
 - $(3) T \rightarrow F \mid F \bullet F$
 - $(4) F \rightarrow (E) | A | F^*$
 - $(5) A \rightarrow a \mid b$

Soluzione ancora il linguaggio delle espressioni regolari su {a,b}, ma tiene conto delle precedenze tra operatori; esempio di

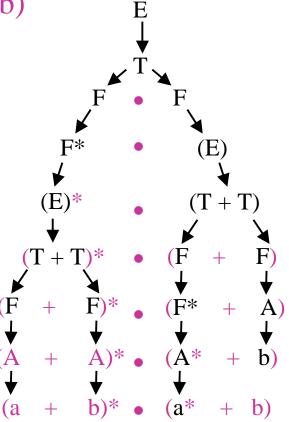
derivazione: $(a + b)^* \cdot (a^* + b)$

E = espressione

T = termine

F = fattore

A = atomo



Grammatiche non regolari (esercizi svolti)

Esercizio 10 (***): sia dato il linguaggio $L=\{a^n b^{2n}: n>0\}$

- (a) mostrare una grammatica non contestuale che genera L
- (b) mostrare una grammatica (strettamente) contestuale che genera L

Soluzione

- (a) grammatica non contestuale
- $V_T = \{a, b\}, V_N = \{S, X\}, S = assioma$
- produzioni
 - $(1) S \rightarrow X$
 - (2) $X \rightarrow aXbb \mid abb$

Grammatiche non regolari (esercizi svolti)

- (b) grammatica strettamente contestuale (ne esistono di più semplici)
- $V_T = \{a, b\}, V_N = \{S, X, L, R, A, B\}, S = assioma$
- produzioni
 - $(1) S \rightarrow LR \mid LXR$
 - $(2) X \rightarrow XX \mid ABB$
 - $(3) BA \rightarrow AB$
 - $(4) LA \rightarrow aL$

(5) BR \rightarrow Rb

(6) LR \rightarrow abb

L = delimitatore sinistro, R = delimitatore destro,

X = generatore di sequenze "ABB";

nota: la (3) serve a far scorrere le B a destra e le A a sinistra

Grammatiche non regolari (esercizi svolti)

Esercizio 11 (****): sia dato il linguaggio $L=\{1^{2^n}: n \ge 0\}$; mostrare una grammatica non limitata che genera L Soluzione

• logica costruttiva

si supponga di partire da una forma di frase del tipo "LAA...AAR", in cui il numero di 'A' è pari a 2ⁿ; si vuol ideare un meccanismo che consenta di prendere, ad ogni decisione, due strade distinte:

- trasformare <u>tutte</u> le 'A' in '1' ed eliminare 'L' ed 'R'
- raddoppiare il numero di 'A', cioè passare alla forma di frase "LAAA...AAAR" dove il numero di A è pari a 2ⁿ⁺¹

Grammatiche non regolari (esercizi svolti)

- grammatica non limitata
 - $V_T = \{1\}, V_N = \{S, L, R, A, D, U, X, B\}, S = assioma$
 - produzioni
 - $(1) S \rightarrow LAR$
 - $(2) L \rightarrow U$
 - $(3) UA \rightarrow 1U$

trasforma le A in 1

- $(5) L \rightarrow XD$
- $(6) DA \rightarrow AAD$
- $(8) AB \rightarrow BA$

- $\begin{array}{c}
 (7) DR \rightarrow BR \\
 (9) XB \rightarrow L
 \end{array}$ raddoppia le A

Grammatiche varie (esercizi da svolgere)

Esercizio 12 (***): mostrare una grammatica <u>regolare</u> per ciascuna delle seguenti espressioni regolari

- a (b + aa)* a
- (ba)* b* (ab)*

<u>Esercizio 13</u> (***): mostrare una grammatica che genera il linguaggio dei numeri pari in base 3; esiste una grammatica regolare per tale linguaggio?