### Esercizi di Informatica Teorica

### Grammatiche formali

## a cura di Luca Cabibbo e Walter Didimo

Esercizi di Informatica teorica - 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 <u>non terminali</u> (categorie sintattiche), disgiunto da  $\Sigma$
- 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>

Esercizi di Informatica teorica - Luca Cabibbo e Walter Didimo

-

## 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  $|\alpha| \le |\beta|$ 

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

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

• grammatiche di tipo 3 (regolari)

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

Esercizi di Informatica teorica - Luca Cabibbo e Walter Didimo

5

## Esercizi vari svolti

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

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

- produzioni
  - $(1) S \rightarrow a$
- $(2) S \rightarrow aA$
- $(3) A \rightarrow a \qquad (4) A \rightarrow aA$
- $(5) A \rightarrow b$
- $(6) A \rightarrow bA$

svolgere ciascuno dei seguenti punti:

- 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?

## Esercizi vari svolti

#### Soluzione:

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

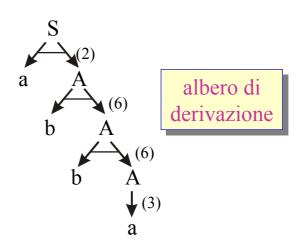
$$- \underline{S}$$

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

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

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

$$\Rightarrow^{3} abba$$



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

Esercizi di Informatica teorica - Luca Cabibbo e Walter Didimo

7

## Esercizi vari svolti

Esercizio 2(\*\*\*): si consideri la seguente grammatica *G* non contestuale

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

• produzioni

$$(1) S \rightarrow AA$$

$$(2) A \rightarrow AAA$$

$$(4) A \rightarrow a$$

#### svolgere ciascuno dei seguenti punti:

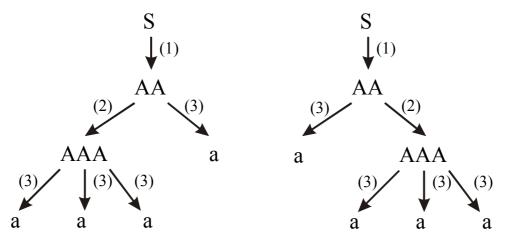
- a) mostrare due diverse derivazioni per "aaaaa" e due per "aaaa"
- b) qual'è il linguaggio generato da *G* ?
- c) esiste una grammatica regolare che genera lo stesso linguaggio?

## Esercizi vari svolti

#### Soluzione:

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

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



Esercizi di Informatica teorica - Luca Cabibbo e Walter Didimo

9

## Esercizi vari svolti

#### 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
  - $(1) S \rightarrow aA$
  - $(2) A \rightarrow a$
- $(3) A \rightarrow aX$
- $(4) X \rightarrow aA$

## Esercizi vari svolti

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

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

- (1)  $S \to X$  (2)  $S \to \varepsilon$  (3)  $X \to aXa$  (4)  $X \to bXb$  (5)  $X \to c$

svolgere ciascuno dei seguenti punti:

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

Esercizi di Informatica teorica - Luca Cabibbo e Walter Didimo

11

## Esercizi vari svolti

### Soluzione:

- a) non contestuale
- b) "c", "aca", "abcba", "bcb", "babaabcbaabab", ...

esempio: derivazione di "abcba":

$$S \Rightarrow^1 X \Rightarrow^3 aXa \Rightarrow^4 abXba \Rightarrow^5 abcba$$

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

- $(1) S \rightarrow A \qquad (2) S \rightarrow B$   $(3) A \rightarrow a \qquad (4) A \rightarrow aA$
- $(5) A \rightarrow bA$

- $(6) B \rightarrow b \qquad (7) B \rightarrow aB$
- $(8) B \rightarrow bB$

svolgere ciascuno dei seguenti punti:

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

Esercizi di Informatica teorica - Luca Cabibbo e Walter Didimo

13

## 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)  $A \rightarrow Ab$

svolgere ciascuno dei seguenti punti:

- 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
  - $(1) S \rightarrow AT$

  - $(2) T \to AT \qquad (3) T \to ABT$
- $(4) T \rightarrow \varepsilon$
- (5)  $AB \rightarrow BA$  (6)  $BA \rightarrow AB$
- $(7) A \rightarrow a$
- $(8) B \rightarrow b$

svolgere ciascuno dei seguenti punti:

- 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'

Esercizi di Informatica teorica - Luca Cabibbo e Walter Didimo

15

### Grammatiche ed espressioni regolari (esercizi svolti)

Esercizio 7(\*\*\*): 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)  $X \rightarrow aX \mid bX \mid \epsilon$

## Grammatiche ed espressioni regolari (esercizi svolti)

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}

Esercizi di Informatica teorica - Luca Cabibbo e Walter Didimo

17

## Grammatiche ed espressioni regolari (esercizi svolti)

#### Soluzione:

G non contestuale per L

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

produzioni

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

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

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

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

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

<u>nota</u>: G non tiene conto delle precedenze tra operatori

## Grammatiche ed espressioni regolari (esercizi svolti)

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

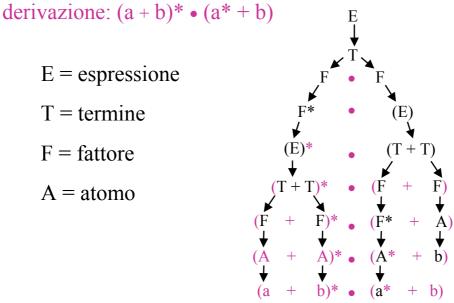
Esercizi di Informatica teorica - Luca Cabibbo e Walter Didimo

19

20

## Grammatiche ed espressioni regolari (esercizi svolti)

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



Esercizi di Informatica teorica - Luca Cabibbo e Walter Didimo

## 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)  $X \rightarrow aXbb \mid abb$

Esercizi di Informatica teorica - Luca Cabibbo e Walter Didimo

21

## 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 2<sup>n+1</sup>

Esercizi di Informatica teorica - Luca Cabibbo e Walter Didimo

23

## 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) 
$$L \rightarrow U$$

$$(3) UA \rightarrow 1U$$

(4) UR 
$$\rightarrow \varepsilon$$

trasforma le A in 1

$$(5) L \rightarrow XD$$

$$(6) DA \rightarrow AAD$$

(6) DA 
$$\rightarrow$$
 AAD (7) DR  $\rightarrow$  BR

$$(8) AB \rightarrow BA$$

$$(9) XB \rightarrow L$$

# 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?

Esercizi di Informatica teorica - Luca Cabibbo e Walter Didimo

25