

# LDP-Flashcards

## 1. Definizioni

### Grammatica:

Una grammatica generativa è una quadrupla

$$G = (X, V, S, P)$$

dove:

- $X$  è l'alfabeto terminale per la grammatica
- $V$  è l'alfabeto non terminale per la grammatica
- $S$  è il simbolo di partenza per la grammatica
- $P$  è l'insieme di produzioni della grammatica con le seguenti condizioni:  $X \cap V = \emptyset$  (non hanno elementi comuni tra loro) e  $S \in V$  (esiste un simbolo di partenza nell'alfabeto non terminale)

### Produzione:

Una produzione è una coppia di parole  $(v, w)$ , dove  $v \in (X \cup V)^+$  e dove  $w \in (X \cup V)^*$

Un elemento  $(v, w)$  di  $P$  viene comunemente scritto nella forma

$$v \rightarrow w$$

### Derivazione diretta:

Una produzione diretta avviene quando, dove data una grammatica  $G = (X, V, S, P)$ , abbiamo due stringhe  $y$  e  $z$  (composte da simboli terminali e non terminali con pezzi in comune) tali che:

$$y \Rightarrow z$$

### Linguaggio generato da una grammatica:

Sia  $G = (X, V, S, P)$  una grammatica, il **linguaggio generato da  $G$** , denotato con  $L(G)$ , è l'insieme delle stringhe di terminali derivabili dal simbolo di partenza  $S$

$$L(G) = \{w \in X^* \mid S \Rightarrow w\}$$

### Albero di derivazione:

Data una grammatica  $G$ , che sia C.F. e una parola  $w$  derivabile da  $G$  con  $w \in X^*$ , un albero di derivazione  $T$  rappresenta graficamente le produzioni della grammatica e rispetta le seguenti proprietà:

- $S$  è la radice
- I nodi interni sono rappresentati dai simboli NT  $V$
- Le foglie sono rappresentati dai simboli terminali  $X$  o  $\lambda$
- La stringa  $w$  è rappresentata dalla frontiera dell'albero

**Grammatica Context Free:**

Una grammatica  $G = (X, V, S, P)$  è **libera da contesto** (o **context-free - C.F.**) se, per ogni produzione,  $v \rightarrow w$ ,  $v$  è un non terminale.

**Grammatica Context-Sensitive:**

Una grammatica  $G = (X, V, S, P)$  è **dipendente da contesto** se ogni produzione in  $P$  è in una delle seguenti forme:

- **Produzione contestuale:**

$$yAz \rightarrow ywz$$

con  $A \in V, y, z \in (X \cup V)^*$  e  $w \in (X \cup V)^+$ .

- **Produzione speciale per la stringa vuota:**

$$S \rightarrow \lambda$$

**Grammatica Lineare Destra:**

Una grammatica  $G$  viene definita lineare destra quando le produzioni sono limitate alla forma

1.  $A \rightarrow bC$  con  $A, C \in V$  e  $b \in X$
2.  $A \rightarrow b$  con  $A \in V$  e  $b \in X \cup \{\lambda\}$

**Grammatica monotona:**

Una grammatica  $G = (X, V, S, P)$  si dice **monotona** se tutte le sue produzioni  $v \rightarrow w$  soddisfano la condizione:

$$|v| \leq |w|$$

**Grammatica ambigua:**

Una grammatica  $G$  libera da contesto è ambigua se esiste almeno una stringa  $x$  in  $L(G)$  che ha due alberi di derivazione differenti

**Teorema della Gerarchia di Chomsky:**

Il **Teorema della Gerarchia di Chomsky** dimostra che le quattro classi di linguaggi formali formano una gerarchia strettamente inclusiva, dove ogni classe è un sottoinsieme proprio della precedente.

Denotiamo con  $\mathcal{L}_i$  (insieme dei linguaggi di tipo  $i$ ) il seguente insieme:

$$\mathcal{L}_i = \{L \subset X^* \mid L = L(G), G \text{ di tipo } i\}$$

La gerarchia di Chomsky è una gerarchia in senso stretto di classi di linguaggi:

$$\mathcal{L}_3 \subsetneq \mathcal{L}_2 \subsetneq \mathcal{L}_1 \subsetneq \mathcal{L}_0$$

## 2. Algoritmi e Procedure

**Da automa a grammatica**

■ **Algoritmo: Costruzione di una grammatica lineare destra equivalente ad un automa accettore a stati finiti**

- Sia dato un automa accettore a stati finiti:

$$M = (Q, \delta, q_0, F)$$

con alfabeto di ingresso  $X$ .

La grammatica lineare destra  $G$  equivalente a  $M$ , ossia tale che  $L(G) = T(M)$ , si costruisce come segue:

- (I)  $X = \text{alfabeto di ingresso di } M$
- (II)  $V = Q$ ;
- (III)  $S = q_0$ ;
- (IV)  $P = \{q \rightarrow xq' \mid q' \in \delta(q, x)\} \cup \{q \rightarrow x \mid \delta(q, x) \in F\} \cup \{q_0 \rightarrow \lambda \mid q_0 \in F\}$

**Da grammatica ad automa**

■ **Algoritmo: Costruzione di un automa a stati finiti non deterministico equivalente ad una grammatica lineare destra**

- Data una grammatica lineare destra:

$$G = (X, V, S, P)$$

l'automa accettore a stati finiti equivalente ( $T(M) = L(G)$ ) viene costruito come segue:

$$M = (Q, \delta, q_0, F)$$

- (I)  $X$  come alfabeto di ingresso;
- (II)  $Q = V \cup \{q\}$ ,  $q \notin V$
- (III)  $q_0 = S$
- (IV)  $F = \{q\} \cup \{B \mid B \rightarrow \lambda \in P\}$
- (V)  $\delta: Q \times X \rightarrow 2^Q \quad \exists' \quad V.a \quad \forall B \rightarrow aC \in P, C \in \delta(B, a)$   
 $V.b \quad \forall B \rightarrow a \in P, q \in \delta(B, a)$

**Da Automa Non Deterministico a Deterministico:**

Sia  $M = (Q, \delta, q_0, F)$  un automa accettore a stati finiti non deterministico di alfabeto di ingresso, l'automa  $M$  può essere trasformato in un automa deterministico di alfabeto di ingresso  $X$   $M' = (Q', \delta', q'_0, F')$  come segue:

- $Q' = 2^Q$  (tutti i sottoinsiemi di  $Q$ )
- $q'_0 = \{q_0\}$

- $F' = \{p \subseteq Q \mid p \cap F \neq \emptyset\}$
- $\delta'(q, x) = \bigcup_{q \in p} \delta(q, x), \quad \forall p \in Q', x \in X$

### 3. Teoremi e Dimostrazioni

#### Proprietà degli Alberi di Derivazione:

Sia  $G$  una grammatica libera da contesto (CFG) e sia  $T$  un albero di derivazione generato da  $G$ , allora esiste una costante  $k > 0$ , dipendente da  $G$ , tale che per ogni albero di derivazione  $T$  di altezza  $h$  la lunghezza  $|w|$  della stringa derivata (frontiera) soddisfa:

$$|w| \leq k^h$$

### 4. Teoria del Compilatore

#### Funzioni Generali:

Ogni riga della TS contiene **attributi** legati a una variabile. Gli attributi possono variare in base al linguaggio, ma generalmente includono:

1. **Nome della variabile**
2. **Indirizzo** nel codice oggetto a runtime;\*\*\*\*
3. **Tipo**.
4. **Numero dei parametri** di una procedura (o dimensione della variabile);
5. **Linea sorgente in cui la variabile e' dichiarata;**
6. **Linee sorgenti in cui la variabile e' referenziata;**
7. **Puntatori** per listarli in ordine alfabetico

Le funzioni principali sono **controllo** e **supporto semantico**

#### Gestione nei Linguaggi a Blocchi:

Nei linguaggi a blocchi (come Pascal o C), variabili con lo stesso nome possono esistere in blocchi annidati. Servono quindi due operazioni:

- **Set:** entra in un nuovo blocco, inizializza una nuova sotto-tabella.
- **Reset:** esce da un blocco, rimuove la relativa sotto-tabella.

La **ricerca** inizia dalla sotto-tabella più interna, risolvendo correttamente l'ambiguità con le regole di scope. Alla fine del blocco, le variabili locali non sono più visibili e vengono eliminate.

#### Modello del compilatore

Il compilatore traduce un **programma sorgente** in un **programma oggetto**.

Si articola in due fasi principali:

1. **Analisi:** trasforma il sorgente in una rappresentazione intermedia e comprende:
  - **Analisi lessicale (scanner):** riconosce token (identificatori, parole chiave, operatori, costanti) e costruisce la tabella dei simboli.

- **Analisi sintattica (parser):** verifica le regole grammaticali e costruisce l'albero sintattico.
  - **Analisi semantica:** controlla vincoli di contesto (tipi, dichiarazioni, compatibilità) e produce rappresentazione intermedia (IR).
2. **Sintesi:** genera e ottimizza il codice oggetto e comprende:
- **Ottimizzazione intermedia:** riduce ridondanze (sotto-espressioni comuni o propagazioni di costanti) migliorando l'efficienza senza modificare la semantica
  - **Generazione del codice oggetto:** traduce la rappresentazione intermedia in linguaggio assembler o macchina, allocando registri e memoria.
  - **Ottimizzazione finale (opzionale):** ottimizzazioni dipendenti/indipendenti dalla macchina.
3. **Programma oggetto:** Infine si ha il programma finale, che esegue le operazioni di:
- **Linking:** unisce il codice oggetto con librerie e moduli esterni, risolvendo i riferimenti.
  - **Loading:** carica il programma eseguibile in memoria, trasformando gli indirizzi relativi in assoluti.