# Protocolli e Architetture di Rete Appunti di teoria

### Iacopo Ruzzier

Ultimo aggiornamento: 2 novembre 2024

## Indice

1	Noz	zioni introduttive
	1.1	Compilatori e interpreti
		1.1.1 Compilazione con GCC
		1.1.2 Compilatori vs Interpreti
	1.2	Struttura del compilatore
		1.2.1 Schema riassuntivo (moduli frontend)
	1.3	Alcune nozioni di base
2	Lin	guaggi formali
3	Lin	guaggi regolari
4	Ana	alizzatore lessicale (lexer)
5	Sin	tassi e grammatiche

#### 1 Nozioni introduttive

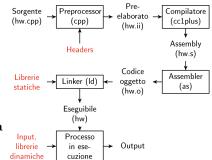
#### 1.1 Compilatori e interpreti

Il **compilatore** è un componente della toolchain di programmi usati per **creare eseguibili** a partire da programmi scritti in un qualche **linguaggio di programmazione** 

Altri componenti della toolchain sono

- precompilatore
- assemblatore
- linker (statico e dinamico)

Solitamente invoco i componenti mediante un unico **programma** driver



#### 1.1.1 Compilazione con GCC

La Gnu Compiler Collection o GCC (originariamente acronimo di GNU C Compiler) è una suite per C/C++, Fortran e Ada. I componenti in relazione a C/C++ ed all'ambiente GNU/Linux sono:

$$| ext{cpp} 
ightarrow ext{cc1/cc1plus} 
ightarrow ext{as} 
ightarrow ext{ld}$$

con g++ programma driver.

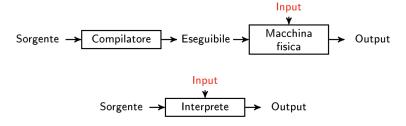
I programmi in uso separato (spesso non in path, a settembre 2024 su distro Debian in /usr/libexec/gcc/x86\_64-linux-gnu/XX/):

```
cpp -o hw.ii hw.cpp #preproc
cc1plus -o hw.s hw.ii 2>/dev/null #quasi sicuramente non in path
as -o hw.o hw.s
```

Per determinare i parametri del linker uso g++ con opzione -v (verbose). Il driver (tra le altre cose) invoca il linker tramite comando collect (o collect2), ed elenca i parametri usati:

#### 1.1.2 Compilatori vs Interpreti

Interpretazione: impressione di eseguire il programma direttamente in linguaggio sorgente



Un interprete puro legge il sorgente, lo analizza e lo esegue **mentre procede**  $\rightarrow$  inefficiente (troppo tempo per **analisi testuale** e **riconoscimento di espressioni**), usato per pochi linguaggi (es. Lisporiginale)

In generale, un'implementazione interpretata include un **traduttore** (identico al frontend di un compilatore) che fornisce un risultato  $\pm$  **vicino** alla macchina fisica - qui sta la differenza tra i vari interpreti

#### Modello Perl (Practical Extraction and Report Language)

- la parte iniziale di traduzione produce una rappr. ad albero del programma (AST Abstract Syntax Tree)
- l'interpretazione del programma avviene mediante **visita post-order** dell'AST (con opportune str. dati di supporto)
  - Per maggiore efficienza, vengono prima eseguite svariate **ottimizzazioni** (es. porzioni da eseguire più volte vengono tradotte in codice macchina)

#### Modello Java (e Python)

Tipicamente, il traduttore produce codice eseguibile da una  $VM \to bytecode$ 

- caso Perl: percezione **analoga all'int. pura** trad. e int. appaiono come programma unico, l'esecuzione avviene in risposta al singolo comando
- caso Java: tr. in bytecode e int. in momenti distinti ha i moduli distinti javac e il JRE

#### 1.2 Struttura del compilatore

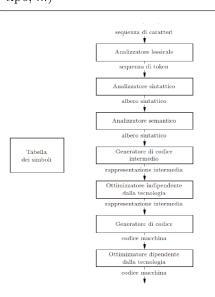
(da qui in poi inteso come modulo, non come toolchain completa)

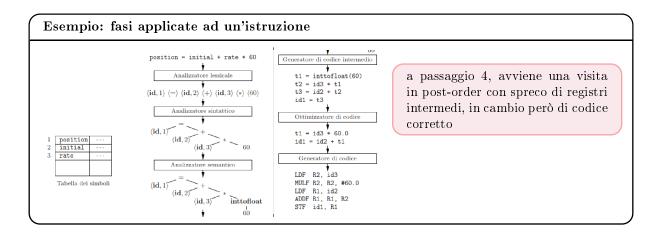
- Strutturato in 3 moduli:
- 1. **front-end**: specializzato nel linguaggio, opera sul sorgente e produce una rappr. intermedia sia *machine* che *language*-independent
- 2. middle-end: ottimizza il codice intermedio (focus modulo 2)
- 3. back-end: produce il codice per l'architettura target (con specifiche ottimizzazioni)

#### Passi della compilazione (4+1+2)

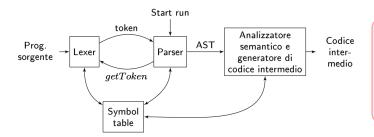
- front-end
  - analizzatore lessicale: raggruppa i caratteri in token (parentesi, op, id, ...)
  - ↓ analizzatore sintattico: controlla se i token formano strutture legali e restituisce un albero sintattico (dà struttura)
  - ↓ analizzatore semantico: dall'albero s. restituisce un a. semantico, ed esegue controlli più complessi (type check, check sul num. di argomenti passati ad una f. rispetto al num. di parametri formali, ...)
  - ↓ generatore di codice intermedio: dall
    a. semantico produce la rappr. intermedia (codice corretto e funzionante, non
    ottimizzato)
- **↓** middle-end
  - ↓ ottimizzatore sulla rappr. intermedia
- **\$** back-end
  - generatore + ottimizzatore codice macchina

Tabella dei simboli: dizionario (tipicam. hash table) che memorizza i simboli incontrati man mano durante l'analisi del sorgente, assieme alle loro caratteristiche (posizione, tipo, ...)





#### 1.2.1 Schema riassuntivo (moduli frontend)



Sia per lexer che parser esistono dei generatori, ma lasciano il compito di scrivere le regex per identificare i token (lexer) e le regole di com'è fatto il linguaggio (le grammatiche formali) (parser)

#### 1.3 Alcune nozioni di base

(da ricordare)

- type checking: + o forte; controllo sugli operandi; statico o dinamico
- regole di scope: definiscono la visibilità delle variabili
- ambiente e memoria:
  - ambiente: mapping tra nomi e locazioni di memoria (int a modifica l'a.)
  - memoria: mapping tra locazioni di memoria e valori (a = 1 modifica la m.)

Nei linguaggi formali la memoria **non si vede** (mapping diretto nomi-valori senza puntatori)

- *l*-value e *r*-value:
  - -l-value: oggetti con posizione di memoria identificabile (es. id)
  - r-value: valori a destra di =

```
int x; int *p;
p = &x # legale
&x = p # illegale
1-value = r-value # in generale
```

#### • implementazione di

- stack (pila linked list)
- dizionario (hash map, dict)
- albero binario (struct con 2 puntatori, array paralleli; info, indice sx, indice dx)
- albero n-ario (array paralleli non utilizzabili: struct con puntatori left e next-sibling)

- 2 Linguaggi formali
- 3 Linguaggi regolari
- 4 Analizzatore lessicale (lexer)
- 5 Sintassi e grammatiche