Programmazione I

A.A. 2002-03

Elementi di Informatica

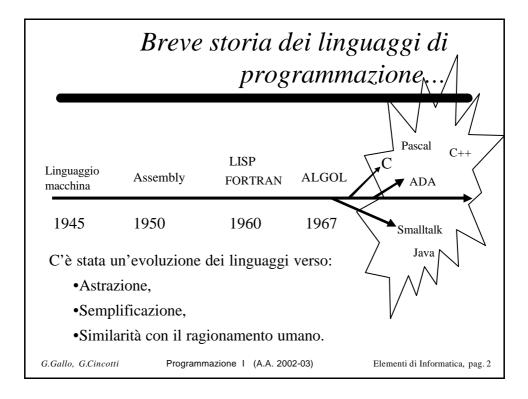
(Lezione VI)

Linguaggi di programmazione

Prof. Giovanni Gallo Dr. Gianluca Cincotti

Dipartimento di Matematica e Informatica Università di Catania

e-mail: { gallo, cincotti}@dmi.unict.it

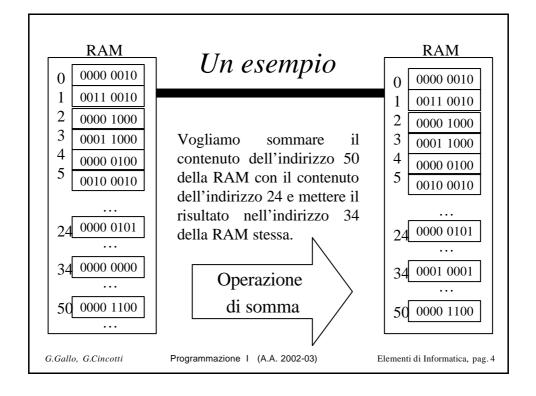


Linguaggi di programmazione

- ➤I *linguaggi di programmazione* sono classificati in tre livelli:
 - linguaggi macchina,
 - linguaggi assembly,
 - linguaggi ad alto livello.

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)



L'operazione di somma tra due numeri in memoria non è elementare!

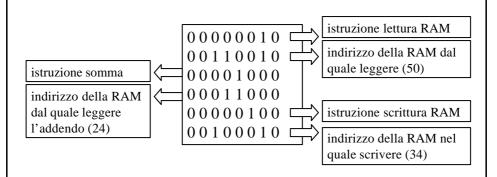
- ➤ La sequenza di operazioni da fare è:
 - Copia il contenuto della word 50 dalla RAM al registro ACC (accumulatore);
 - Prendi il contenuto della word 24 ed incrementa ACC di tale valore;
 - Scrivi il contenuto del registro ACC nella parola 34 della RAM.

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Elementi di Informatica, pag. 5

In linguaggio macchina ...



Il programma viene inizialmente caricato in RAM; il PC viene inizializzato all'indirizzo della prima istruzione.

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

... ed in assembly ...

- ➤ Il programmatore non deve più ricordare sequenze astruse di numeri binari, ma può usufruire di assemblatori che traducono automaticamente:
 - codici operativi per le istruzioni macchina,
 - *nomi simbolici* o *mnemonici* per registri e per locazioni di memoria.
- ➤ Esempio:

load ACC, var1 add ACC, var2 store tot, ACC

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Elementi di Informatica, pag. 7

I problemi dei linguaggi macchina

- ➤ Sono specifici della macchina.
 - Ogni CPU ha il proprio linguaggio macchina.
 - Occorre conoscere l'architettura della macchina per scrivere programmi.
 - I programmi non sono portabili.
- ➤ I codici sono illeggibili all'uomo.
- ➤ I programmatori si specializzano nel cercare efficienza su una macchina specifica, anziché concentrarsi sul problema.

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

... e dell'assembly

- ➤ Sono comunque legati all'architettura della macchina.
- ➤ I linguaggi *assembly* non sono sufficienti a gestire l'enorme complessità dei programmi moderni.
 - TOP_DOWN o BOTTOM_UP?
 - Il modo naturale di procedere è pensare prima alla struttura generale e poi curare i dettagli ...
 - MA questo è impossibile con l'Assembly che è fatto SOLO da dettagli...

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Elementi di Informatica, pag. 9

I linguaggi di programmazione

- ➤I linguaggi di programmazione sono stati introdotti per facilitare la scrittura dei programmi.
 - Sono linguaggi *simbolici* e in continua evoluzione.
 - Sono definiti da un insieme di regole formali, le regole grammaticali o *sintassi*.

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Sintassi e semantica

- ➤ Le *regole di sintassi* definiscono come si devono comporre i simboli e le parole per formare istruzioni corrette.
- La *semantica* di un'istruzione definisce il significato della stessa.
- ➤ Un programma sintatticamente corretto non è necessariamente semanticamente corretto.
 - I programmi fanno quello che prescriviamo che facciano e non quello che vorremmo che facessero.

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Elementi di Informatica, pag. 11

L'idea della traduzione

<u>IDEA:</u> scrivo le mie istruzioni usando un linguaggio a me più comprensibile e poi le *traduco* in linguaggio macchina.



G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Alto e basso livello

- ➤ Nell'ambito dei *linguaggi di programmazione*:
 - Se ci si avvicina al linguaggio umano, si parla di linguaggi di *Alto livello*.
 - Se ci si avvicina al linguaggio macchina, si parla di linguaggi di *Basso livello*.

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Elementi di Informatica, pag. 13

Diversi livelli di espressività

➤ In un linguaggio ad *alto livello*:

tot = **var1** + **var2**;

➤ In un linguaggio assembly:

add ACC, var1
add ACC, var2
store tot, ACC

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Diversi livelli di espressività (cont.)

➤ In un linguaggio ad *alto livello*:

```
se (a==b) allora c=0
altrimenti c=a+b;
```

➤ In un linguaggio assembly:

```
load R1, a
load R2, b
sub R1, R2
jzero R1, fine
load R1, a
add R1, R2
fine: store c, R1
```

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Elementi di Informatica, pag. 15

Traduzione dei linguaggi

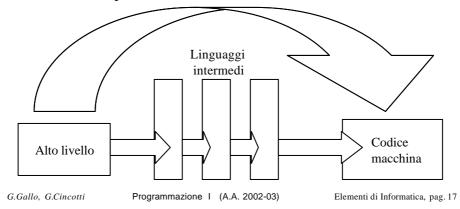
- ➤ Il concetto di traduzione dei linguaggi ha permesso l'evoluzione verso sistemi simbolici più espressivi e più facilmente manipolabili dai programmatori
 - Il programmatore scrive un programma in un linguaggio ad alto livello senza preoccuparsi della macchina che esegue il programma.

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Il meccanismo della traduzione

Tradurre è estremamente complesso. Si preferisce fare una catena di traduzioni tra linguaggi leggermente differenti andando sempre "verso" la macchina.



Dall'assembly al FORTRAN

- ➤ Il programmatore non deve necessariamente occuparsi della gestione della memoria.
 - può dicharare una variabile e ottenere dal computer l'assegnazione di una area di memoria alla stessa.
- ➤ Il programmatore può usare il linguaggio della matematica e non le istruzioni mnemoniche.

I problemi del FORTRAN

- ➤ Programmi difficili da leggere e da correggere a causa delle istruzioni "GOTO".
- ➤ "Pezzi" di codice sono simili tra loro e potrebbero essere scritti solo una volta.
 - Nelle prime versioni non c'è alcuno strumento del linguaggio che aiuti a creare "moduli" o funzioni".

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Elementi di Informatica, pag. 19

Alcune soluzioni

Modularizzazione:

- creare sotto-programmi il più possibile indipendenti tra loro e isolare dentro tali "moduli" le operazioni più semplici.
 - Costruire da moduli semplici moduli via via più complessi...

> Astrazione:

• slegare il programmatore dal modello della macchina e avvicinarlo al modello del problema da risolvere.

> Strutturazione:

- i salti nell'esecuzione del programma debbono essere espliciti, visibili e chiari.
 - NON si deve usare il "GOTO"

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Una nuova generazione di linguaggi

- ➤ Il linguaggio ALGOL non ha mai preso piede ma ... è stato il modello per :
 - C, Pascal, MODULA, FORTRAN77.
- ➤ Novità della programmazione strutturata:
 - funzioni che isolano i sotto-programmi;
 - controllo della gestione della memoria mediante variabili "tipizzate".

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Elementi di Informatica, pag. 21

Ma i problemi non si sono esauriti...

- ➤ I linguaggi ALGOL-like non sono ancora soddisfacenti.
 - Le modalità di organizzazione dei dati (*strutture dati*) restano separate dai metodi necessari a manipolare i dati stessi.
 - Le funzioni/moduli non sono "a tenuta stagna":
 - possono influenzarsi tra loro in maniera non sempre esplicita al programmatore.
 - Non è quasi mai facile *riutilizzare* una funzione in un altro programma.
- La *manutenzione* del software (correzione ed aggiornamento) diviene rapidamente più difficile e costosa dello sviluppo ex-novo dello stesso software.

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

L'ultima tendenza ...

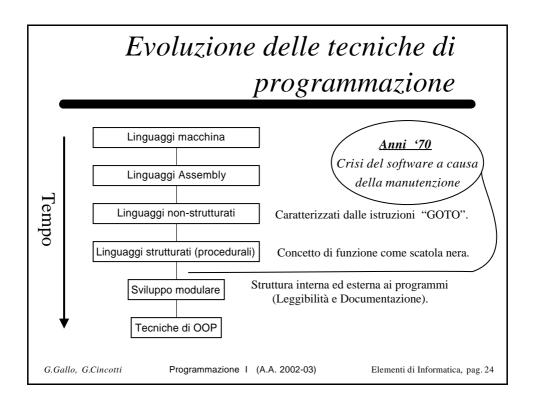
➤ Linguaggi orientati agli oggetti:

SMALLTALK, EIFFEL, C++, JAVA.

- Ad ogni "entità" del problema da risolvere corrisponde un oggetto capace di memorizzare i dati in maniera organizzata e di manipolarli.
 - Un oggetto è una scatola nera con ingressi e uscite chiaramente ed esplicitamente definiti:
- Il sogno della modularizzazione sembra così realizzarsi.

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)



Perché ci son voluti 40 anni?

- ➤ Perché ogni linguaggio nuovo si trova un po' più "lontano" dal linguaggio macchina e non è affatto semplice costruire programmi che TRADUCANO automaticamente dal linguaggio ad alto livello verso il codice macchina direttamente eseguibile.
 - Tali programmi traduttori sono complessi da creare e richiedono grandi risorse computazionali.
 - Nascono quindi problemi di efficienza che solo computer veloci possono risolvere adeguatamente.

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Elementi di Informatica, pag. 25

I paradigmi di programmazione

- Forniscono la filosofia con cui si scrivono i programmi e stabiliscono:
 - la metodologia con cui si scrivono i programmi,
 - il concetto di computazione.
- ➤ I linguaggi devono *consentire* ma soprattutto *spingere* all'adozione di un particolare paradigma.
 - Funzionale
 - Logica
 - Imperativa
 - Modulare
 - · Orientata agli oggetti

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Paradigma procedurale

- ➤ Enfasi sulla soluzione dei problemi mediante modifica progressiva dei dati
 - Esecuzione sequenziale di istruzioni
 - · Stato della memoria
 - · Cambiamento di stato tramite esecuzione di istruzioni
- Aderenti al modello della macchina di von Neumann
- ➤ Molto efficienti
- ➤ Ha mostrato limiti nello sviluppo e mantenimento di software complessi
- > Pascal, C

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Elementi di Informatica, pag. 27

Influenza del modello di macchina

- Concetto di istruzione
- Concetto di sequenzialità e iterazione
 - Il programma assolve il compito eseguendo le istruzioni in sequenza
- ➤ Concetto di variabile e di assegnamento
 - Le celle di memoria hanno un indirizzo e contengono i dati da manipolare
 - · Le variabili hanno un nome e un valore
 - L'assegnamento di un valore a una variabile equivale al trasferimento di un dato in una cella

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Influenza del modello di macchina (cont.)

È sorprendente che il computer di Von Neumann sia rimasto così a lungo il paradigma fondamentale dell'architettura dei calcolatori.

Ma dato il fatto, non è sorprendente che i linguaggi imperativi siano I principali oggetti di studio e sviluppo.

Perchè come Backus ha sottolineato i linguaggi imperativi hanno solide radici nell'architettura della macchina di Von Neumann e ne sono l'immagine.

Horowitz Fundamentals of Programming Languages, 1983

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Elementi di Informatica, pag. 29

Paradigma funzionale

- Primo tentativo di non rifarsi al modello di macchina di von Neumann
 - Il programmatore può IGNORARE la struttura fisica della macchina e scrivere i propri programmi in maniera assolutamente naturale basata sulla logica e la matematica.
- ➤ La computazione avviene tramite funzioni che applicate ai dati riportano nuovi valori
 - Le funzioni possono essere applicate a funzioni in catena e possono essere ricorsive
- ➤ Lisp, ML

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Paradigma modulare

- ➤ Introduce il concetto di modulo che nasconde i dati all'utente
 - I dati possono essere letti solo tramite un'opportuna interfaccia
- ➤ Modula-2, Ada

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Elementi di Informatica, pag. 31

Paradigma a oggetti (OOP)

- ➤ Spinge ulteriormente il concetto di modulo che incapsula i dati con le classi
 - Le classi hanno anche una struttura gerarchica ed ereditano caratteristiche e funzionalità
- ➤ Introdotto per migliorare l'efficienza del processo di produzione e mantenimento del software

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Concetti base della OOP

- Incapsulamento dei dati
 - Il processo di nascondere i dettagli di definizione di oggetti, solo le interfacce con l'esterno sono visibili
- > Ereditarietà
 - Gli oggetti sono definiti in una gerarchia ed ereditano dall'immediato parente caratteristiche comuni, che possono essere specializzate
- Astrazione
 - Il meccanismo con cui si specifica le caratteristiche peculiari di un oggetto che lo differenzia da altri
- Polimorfismo
 - Possibilità di eseguire funzioni con lo stesso nome che pure sono state specializzate per una particolare classe

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Elementi di Informatica, pag. 33

Traduttori

- > Servono a generare software.
 - Generano codice in *linguaggio macchina* a partire da codice scritto in un linguaggio di programmazione ad alto livello (ad es. C++, Java).
- ➤ Si distinguono in:
 - interpreti,
 - compilatori.

Compilatori

- ➤ Un compilatore è un programma che prende in input un codice *sorgente* e lo traduce fornendo in output un codice *oggetto*.
 - Per eseguire un programma *sorgente P*, scritto in un linguaggio di programmazione *L*:
 - P viene tradotto in un programma Q equivalente scritto in linguaggio macchina;
 - il programma Q viene eseguito.
- Esempi di linguaggi compilati:
 - C++, Pascal, Cobol, Fortran, ...
- ➤ Il compilatore è legato all'architettura della macchina.

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Elementi di Informatica, pag. 35

Interpreti

- ➤ Un interprete è un programma che prende in input un codice sorgente e, passo dopo passo, traduce ed esegue ogni singola istruzione.
 - La traduzione avviene dunque simultaneamente all'esecuzione.
 - Per ogni istruzione del programma sorgente *P*:
 - Viene tradotta la singola istruzione generando il corrispondente insieme di istruzioni in linguaggio macchina;
 - Si esegue il codice in linguaggio macchina e si passa all'istruzione sorgente successiva.
- Esempi di linguaggi interpretati:
 - VBasic, Lisp, Prolog, Java.

G.Gallo, G.Cincotti Programmazione I (A.A. 2002-03)

Compilatori vs. Interpreti

> Interpreti

- · Lenti nell'esecuzione.
- Spesso si utilizza un linguaggio intermedio.
- · Progetti di dimensione limitata.
- Facilità d'interazione col codice e velocità di sviluppo.
- · Facili da scrivere.

Compilatori

- · Veloci nell'esecuzione.
- Necessitano di poca memoria.
- Permettono la compilazione separata.
- · Difficili da scrivere.

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Elementi di Informatica, pag. 37

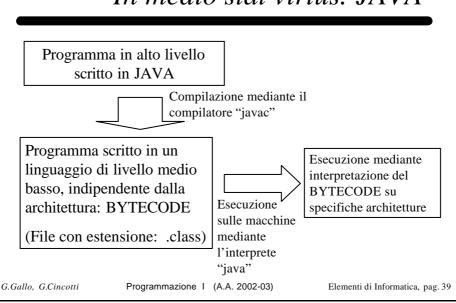
Java

- > Java definito dalla Sun Microsystems, Inc.
- ➤ Introdotto nel 1995
- E' un linguaggio orientato agli oggetti
- ➤ Derivato da Smalltalk e C++
- ➤ Definito per essere trasportabile su architetture differenti e per essere eseguito da browser

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

In medio stat virtus: JAVA



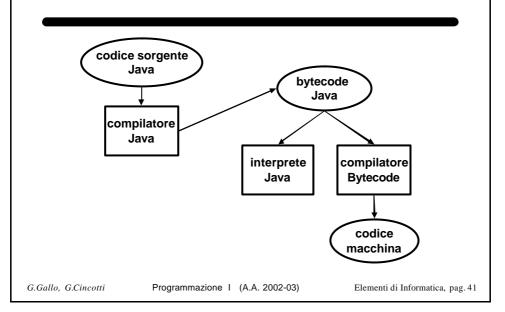
Traduzione ed esecuzione di Java

- ➤ Il compilatore Java traduce il programma *sorgente* in una rappresentazione speciale detta *bytecode*.
- ➤ Il bytecode Java non è un linguaggio macchina di una CPU particolare, ma di una *macchina virtuale Java*.
 - L'interprete traduce il bytecode nel linguaggio macchina e lo esegue.
- ➤ Un compilatore Java compiler non è legato ad una particolare macchina.
 - Java è indipendente dall'architettura della macchina.

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Traduzione ed esecuzione di Java (cont.)



L'uovo di Colombo!

- > Sembra unire i pregi della compilazione:
 - traduco una volta sola e la traduzione da JAVA a bytecode è relativamente semplice,

con i pregi dell'interpretazione:

- è facile scrivere un interprete java, Java Virtual Machine, per ogni differente architettura.
- > Basta scrivere un solo codice per molte macchine:
 - ideale per il WEB.
- ➤ Problema : efficienza! (JIT)

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Fine

 $G. Gallo,\ G. Cincotti$

Programmazione I (A.A. 2002-03)