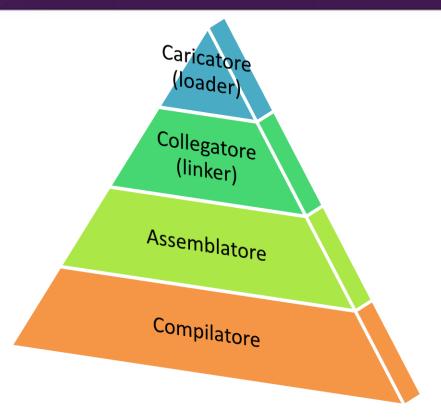


ARGOMENTI DELLA LEZIONE

- □ Compilatore
- ☐ Assemblatore
- ☐ Collegatore (linker)
- ☐ Caricatore (loader)







Generalità

- L'esecuzione di un programma è il punto di arrivo di una sequenza di azioni che nella maggior parte dei casi iniziano con la scrittura di un programma in un linguaggio simbolico di alto livello
- Le azioni principali che compongono tale sequenza nel caso si parta da un linguaggio ad alto livello sono quelle che vedono in gioco il compilatore, l'assemblatore e il collegatore (linker)
- Alcuni calcolatori raggruppano queste azioni per ridurre il tempo di traduzione, ma concettualmente tutti i **programmi compilati** passano sempre attraverso le fasi mostrate





- Il compilatore trasforma, dopo un controllo sintattico, il programma scritto in un linguaggio ad alto livello in uno in linguaggio assembly, cioè in una forma simbolica che il calcolatore è in grado di capire ma, ancora, non eseguire
- Durante la generazione del codice, il compilatore effettua il riordino delle istruzioni cioè quali istruzioni sono trasmesse al processore e in quale ordine (utile nella canalizzazione o per il calcolo parallelo)
- ☐ Infine il compilatore **ottimizza il codice**: toglie istruzioni inutili o variabili non utilizzate



A Second

PROGRAMMA

Compilatore

Linguaggio

assembly

(SPIM)

```
Linguaggio ad Main ()
alto livello {
(linguaggio C) int ris=Pow (2,3);
}

int Pow(int b,int e)
{
    int t=1;
    for(i=0;i<e;i++)
    {
        t=t*b;
    }
    return(t);
```

```
.text
.globl main
main:
lw $a0,base
               #caricamento valore
               #caricamento valore
lw $a1,espo
               #salto a funzione
jal pow
sw $a2,ris
               #spostamento risultato in memoria
li $v0,10
syscall
pow:
li $t0,0
               #inizializzazione contatore
li $t1,1
               #inizializzazione risultato temporaneo
move $t3,$a0
ciclo:
               bge $t0,$a1,fine #confronto contatore-esponente
               mul $t1,$t1,$t3 #moltiplicazione per la base
               addi $t0,1
                                 #incremento contatore
               i ciclo
                                 #salto
fine:
```

#ritorno a funzione

#dichiarazione variabili

move \$a2,\$t1

base: .word 2 espo: .word 3 ris: .word 0

jr \$ra

.data



- L'assemblatore converte un programma assembly in un file oggetto, che è una combinazione di istruzioni in linguaggio macchina, di dati e di informazioni necessarie a collocare le istruzioni in memoria nella posizione opportuna
- Un programma assembly è tradotto in una sequenza di istruzioni (opcode, indirizzi, costanti, ecc.) attraverso il **processo di assemblaggio** (assembler) costituito da due passi logici successivi ed in parte indipendenti :
 - 1. il programma assembly è letto sequenzialmente, si identificano le istruzioni e i loro operandi, si calcola la lunghezza e si assegna un indirizzo (relativo) a ciascuna istruzione; inoltre, quando è letto un simbolo (un indirizzo simbolico, cioè una etichetta), nome e indirizzo sono inseriti in una tabella dei simboli (symbol table): nome e indirizzo di un simbolo possono essere inseriti nella symbol table in momenti diversi se un simbolo è usato prima di essere definito
 - 2. il programma assembly è letto sequenzialmente, a tutti i simboli è sostituito il valore numerico corrispondente presente nella symbol table, a tutte le istruzioni e ai relativi operandi ancora in forma simbolica è sostituito il valore numerico corrispondente (opcode, ecc.).

Il processo di assemblaggio prende il nome di assegnazione interna delle locazioni (internal relocate symbol o internal reference)

Assemblatore doppio passaggio (esempio)

Programma lw \$t0,pippo ciclo: beqz \$t0,salto add \$t0,\$t0,1			
ciclo: beqz \$t0,salto		Programma	
	4.80	lw \$t0,pippo	
add \$t0,\$t0,1	iclo:	beqz \$t0,salto	
		add \$t0,\$t0,1	
j ciclo		j ciclo	
salto: sw \$t0,pluto	alto:	sw \$t0,pluto	
pippo:.word 4		pippo:.word 4	
pluto:.word 0		pluto:.word 0	

TABELLA SIMBOLI

pippo ciclo	300 101	
salto pluto	105 301	

PASSO 1

301

Indirizzo	Istruzio	ne
100		lw \$t0,pippo
101	ciclo:	
102		beqz \$t0,salto
103		add \$t0,\$t0,1
104		j 101
105	salto:	
106		sw \$t0,pluto
300	pippo:.word	d 4

pluto:.word 0

Assemblatore doppio passaggio (esempio)

Programma	
lw \$t0,pippo	
beqz \$t0,salto	
add \$t0,\$t0,1	
j ciclo	
sw \$t0,pluto	
pippo:.word 4	
pluto:.word 0	
	lw \$t0,pippo beqz \$t0,salto add \$t0,\$t0,1 j ciclo sw \$t0,pluto pippo:.word 4

TABELLA SIMBOLI

pippo	300	
ciclo	101	
salto	105	
pluto	301	

PASSO 2

300

301

Indirizzo	Istruzione
100	lw \$t0, 300
101	
102	beqz \$t0, 105
103	add \$t0,\$t0,1
104	j 101
105	
106	sw \$t0, 301

pippo:.word 4

pluto:.word 0

Disposizione dei file oggetto in memoria

- ☐ I file oggetto sono suddivisi e disposti in memoria di solito in sei sezioni distinte:
 - 1. object file header: descrive la dimensione e la posizione delle altre sezioni del file oggetto;
 - text segment: contiene le istruzioni in linguaggio macchina;
 - data segment: contiene tutti i dati che fanno parte del programma;
 - 4. relocation information: identifica le istruzioni e i dati che dipendono da indirizzi assoluti e che dovranno essere rilocati dal linker
 - 5. symbol table: contiene i simboli che non sono ancora definiti, ad esempio le etichette che fanno riferimento a moduli esterni;
 - 6. debugging information: contiene informazioni per il debugger.

OFH **TEXT** DATA RELOCATION ST

Disposizione dei file oggetto in memoria

- ☐ I file oggetto sono suddivisi e disposti in memoria di solito in sei sezioni distinte:
 - 1. object file header: descrive la dimensione e la posizione delle altre sezioni del file oggetto;
 - text segment: contiene le istruzioni in linguaggio macchina;
 - data segment: contiene tutti i dati che fanno parte del programma;
 - 4. relocation information: identifica le istruzioni e i dati che dipendono da indirizzi assoluti e che dovranno essere rilocati dal linker
 - 5. symbol table: contiene i simboli che non sono ancora definiti, ad esempio le etichette che fanno riferimento a moduli esterni;
 - 6. debugging information: contiene informazioni per il debugger.

TEXT DATA **RELOCATION** ST SP

OFH

In più si riserva uno spazio nel quale può avvenire uno scambio di dati (STACK)

PROGRAMMA Collegatore (Linker)

- Quando un programma simbolico è costituito da più moduli contenuti in diversi file sorgenti, il processo di traduzione (compilazione e assemblaggio) è ripetuto per ciascun modulo
- I file oggetto (object) risultanti devono essere collegati (linked) opportunamente tra di loro all'interno di unico file eseguibile, che solo allora può essere caricato in memoria
- Per ogni modulo tradotto separatamente l'indirizzo iniziale è lo stesso: è compito del linker modificare gli indirizzi di ciascun modulo in modo che non ci siano sovrapposizioni

Modulo A		
000		
001	х	
150	Jsr B	
200		

Modulo C	
000	х
001	у
:	
250	Ret B

х	Mod	ulo B
	000	
Jsr B	001	У
	120	х
odulo C	175	Jsr C
×		
У	300	Ret A

Eseguibile	
000	
001	×
150	Jsr 201
200	
201	
202	У
321	Loc (001)
376	Jsr 502
501	Ret 151
502	Loc (001)
503	Loc (202)
752	Ret 377



Collegatore (Linker)

- La traslazione dell'indirizzo di ogni istruzione in ciascun modulo permette di unire tutti i moduli ma non è sufficiente, infatti: è necessario traslare in maniera consistente anche tutti gli indirizzi (assoluti) che compaiono come operandi
- Per ogni riferimento da parte di un modulo a un indirizzo di un altro modulo è necessario calcolare coerentemente l'indirizzo esterno (riferimento esterno o external reference). Esempi in questo senso sono le variabili globali (che devono essere viste da tutti i moduli) e le chiamate tra procedura appartenenti a moduli diversi
- Per questo, il linker costruisce una **tabella dei moduli** grazie alla quale è possibile procedere alla rilocazione e al calcolo dei riferimenti esterni a ciascun modulo
- Infine il linker produce un file eseguibile che di norma ha la stessa struttura di un file oggetto, ma non contiene riferimenti non risolti

Modulo A		
000		
001	х	
150	Jsr B	
200		

N/1 - al - al - A

Modulo C	
000	х
001	у
::	
250	Ret B

х	Modulo B	
	000	
Jsr B	001	У
	120	х
	-	
ulo C	175	Jsr C
Х		
У	300	Ret A

Eseguibile		
000		
001	×	
150	Jsr 201	
200		
201		
202	У	
321	Loc (001)	
376	Jsr 502	
501	Ret 151	
502	Loc (001)	
503	Loc (202)	
752	Ret 377	



Una volta che il file eseguibile è memorizzato sul supporto di massa (generalmente il disco magnetico), il caricatore, o loader, (un programma afferente al sistema operativo) può caricarlo in memoria per l'esecuzione e quindi effettuare: ☐ la lettura dell'intestazione del file eseguibile per determinare la dimensione dei segmenti testo (istruzioni) e dati ☐ la creazione un nuovo spazio di indirizzamento, grande a sufficienza per contenere istruzioni, dati e stack ☐ la copia delle istruzioni e dei dati dal file oggetto al nuovo spazio di indirizzamento ☐ la copia sullo stack degli eventuali argomenti del programma l'inizializzazione dei registri della CPU ☐ l'inizio dell'esecuzione a partire da una direttiva di inizio che copia gli argomenti del programma dallo stack agli opportuni registri e che chiama la funzione main() o la direttiva di inizio (BEGIN); fino ad una direttiva di terminazione (END)

A Second

.text

PROGRAMMA

Eseguibile

Linguaggio assembly (MIPS)

.globl main main:
lw \$a0,base
lw \$a1,espo
jal pow
sw \$a2,ris
li \$v0,10
syscall
pow:
li \$t0,0
li \$t1,1
move \$t3,\$a0
ciclo:

bge \$t0,\$a1,fine mul \$t1,\$t1,\$t3 j ciclo

fine: move \$a2,\$t1 jr \$ra .data base: .word 2 espo: .word 3 ris: .word 0 Linguaggio macchina (MIPS) *Area istruzioni*

0x0c100009 0000110000010000000000000001001 0xac260008 101011000010011000000000000001000 0x3402000a 00110100000000100000000000001010 0x000000c 000000000000000000000000001100 0x34080000 0000001000001000000010100000000 0x00045821 0000000000001000101100000100001 0x0105082a 00000001000001010000100000101010 0x10200004 0001000000100000000000000000100 0x712b4802 01110001001010110100100000000010 0x0810000c 0000100000010000000000000001100 0x00093021 0000000000010010011000000100001 0x03e00008 00000011111000000000000000001000

0x3c011001 0000000000001001001100000101100



PROGRAMMA Interprete

- Un **interprete** non svolge le operazioni di compilazione e di assemblaggio, ma traduce le istruzioni in linguaggio macchina (memorizzando su file il codice oggetto per essere eseguito dal processore) effettuando solamente una analisi sintattica prima della traslitterazione
- L'uso di un interprete comporta una minore efficienza durante l'esecuzione del programma (run-time); un programma interpretato, in esecuzione, richiede più memoria ed è meno veloce, a causa dell'overhead (maggior numero di operazioni da compiere) introdotto dall'interprete stesso
- Durante l'esecuzione, l'interprete deve infatti analizzare le istruzioni a partire dal livello sintattico, identificare le azioni da eseguire (eventualmente trasformando i nomi simbolici delle variabili coinvolte nei corrispondenti indirizzi di memoria), ed eseguirle; mentre le istruzioni del codice compilato, già in linguaggio macchina, sono caricate e istantaneamente eseguite dal processore
- L'uso di un interprete consente all'utente di agire sul programma in esecuzione sospendendolo, ispezionando o modificando i contenuti delle sue variabili, e così via, in modo spesso più flessibile e potente di quanto si possa ottenere, per il codice compilato

Linguaggi compilati e interpretati





Pascal



