Architettura dei Calcolatori e Sistemi Operativi Programmazione Strutturata

Chair

Politecnico di Milano

Prof. C. Brandolese

e-mail: carlo.brandolese@polimi.it

phone: +39 02 2399 3492

web: home.dei.polimi.it/brandole

Teaching Assistant

A. Canidio

e-mail: andrea.canidio@mail.polimi.it

material: github.com/acanidio/polimi_cr_acso_2018

Outline

Struttura del codice

- Direttive di preprocessore
 - Header file
- Makefile
- Librerie statiche
- Librerie dinamiche
- Layout di un programma C
 - Comando nm

Direttive di preprocessore

Il preprocessore C viene invocato dal compilatore e agisce a monte di questo per gestire tre direttive principali (ve ne sono altre minori):

- direttive di inclusione: #include
 - → servono a includere l'intero testo dell'<u>header file</u> passato come parametro alla direttiva #include. In questo modo viene semplificata l'importazione di funzioni e variabili di librerie e altre componenti sorgenti del programma.
 - → se l'header file viene passato con doppi apici (es. #include "header.h") il preprocessore controlla solo la directory corrente, se l'header file viene passato tra virgolette <> (es. #include <header.h>) il preprocessore controlla i path alle include directories standard del compilatore.
- direttive di macro-definition: #define
 - → servono a definire macro e costanti: attenzione perché il preprocessore sostituisce nel codice il valore di queste costanti al loro simbolo (come discusso a lezione).
- direttive condizionali: #if, #ifdef, #ifndef, #else, #elif and #endif
 - → argomento un po' più avanzato: utilizzate principalmente per la compilazione condizionale, che permette di generare eseguibili diversi a seconda che determinate condizioni siano verificate o meno (ad es. il tipo di sistema opertivo, versioni di libreria, hardware...)

Direttive di preprocessore

Nei progetti C di grosse dimensioni è spesso necessario articolare il codice sorgente in più file. Questo richiede l'utilizzo degli <u>header file</u>

- Un header file ha estensione "file.h" e viene utilizzato con il comando #include secondo le regole viste nella slide precedente
- Un header file contiene i prototipi delle funzioni e la dichiarazione di strutture e variabili, implementate poi in uno o più file.c ad esso associati
- Sono estremamente utili per semplificare l'utilizzo delle librerie, in quanto il programmatore non dovrà dichiarare nel proprio programma tutti i prototipi delle funzioni, le strutture e le variabili di libreria usate, ma dovrà semplicemente includere l'header file della libreria
- Il preprocessore C si occuperà poi, una volta incluso l'header file, di sostituire a questo i prototipi delle funzioni e la dichiarazione delle strutture e delle variabili in esso dichiarate, in maniera trasparente al programmatore. Per averne un esempio digitare il comando:

che restituisce l'output del preprocessore e da prova di quanto appena affermato.

Il preprocessore prende in ingresso un file di estensione *.c e ne restituisce uno di estensione *.i

Nella scrittura di un header file occorre avere l'accortezza di utilizzare gli include guards

Gli include guard servono ad evitare le double inclusion, ovvero che una stessa funzione, struttura o variabile venga inclusa più volte, generando confusione per il compilatore. Vediamo un esempio di doppia inclusione e come è possibile risolverlo:

Esempio di doppia inclusione

```
// file my_lib1.h
struct pippo{
  int pluto;
  int paperino;
};
```

```
// file my_lib2.h che include my_lib1.h
#include "my_lib1.h"
int foo (struct pippo p);
```

```
// main
#include "my_lib1.h"
#include "my_lib2.h"

int main(int argc, char** argv) {
    ...
}
```

Cosa è successo:

- my lib1.h definisce la struct pippo
- my_lib2.h include my_lib1.h
- Il preprocessore, come abbiamo detto ,
 "sostituisce" alla dichiarazione
 #include "my_libl.h"
 tutto il testo contenuto in my_libl.h
 (ovvero tutte le dichiarazioni di funzioni,
 struct, variabili, etc) e dunque, in questo caso,
 la dichiarazione della struct pippo
- In main.c vengono incluse sia my_lib1.h che my_lib2.h, quindi il preprocessore "sostituirà" a tali inclusioni tutte le dichiarazioni contenute in esse, ovvero:
 - Tutte le dichiarazioni contenute in my_lib1.h e quindi, in questo caso la struct pippo
 - Tutte le dichiarazioni contenute in my lib2.h.
 Poiché, come detto, my lib2.h include a sua
 volta my lib1.h, il preprocessore "sostituisce" a
 tale inclusione tutto il testo contenuto in
 my lib1.h, quindi la struct pippo. Poi
 include le dichiarazioni contenute in my lib2.h,
 ovvero la dichiarazione della funzione foo.
 - Morale della favola: in main.c, dopo la fase di preprocessing, la struct pippo viene definita due volte, generando confusione per il compilatore.

Output di cpp main.c

```
acanidio@lr:~/Desktop/Ese-1/header files/Hdr-1$
cpp main.c
# 1 "main.c"
# 1 "<built-in>"
# 1 "<command-line>"
# 1 "main.c"
# 1 "my lib1.h" 1
struct pippo{
    int pluto;
    int paperino;
};
# 2 "main.c" 2
# 1 "my lib2.h" 1
# 1 "my lib1.h" 1
struct pippo{
    int pluto;
    int paperino;
};
# 2 "my lib2.h" 2
int foo(struct pippo p);
# 3 "main.c" 2
int main() {
 return 0;
acanidio@lr:~/Desktop/Ese-1/header files/Hdr-1$
```

Come evitare il problema: utilizzo delle include guards

Di fatto le include guards sono costituite da tre direttive, all'iterno delle quali racchiudere il codice

dell'header file:

```
// include guards
#ifndef NOME_LIBRERIA_H
#define NOME_LIBRERIA_H
... //codice libreria
#endf
```

Il nostro esempio dunque diventa

```
// file my_lib1.h
#ifndef MY_LIB1_H
#define MY_LIB1_H
struct pippo {
   int pluto;
   int paperino;
};
#endif
```

```
// file my_lib2.h che include my_lib1.h
#ifndef MY_LIB2_H
#define MY_LIB2_H
#include "my_lib1.h"
int foo (struct pippo p);
#endf
```

Cosa cambia:

Al momento del preprocessing del file main.c:

```
// main
#include "my_lib1.h"
#include "my_lib2.h"

int main(int argc, char** argv) {
    ...
}
```

- 1. Il preprocessore dapprima incontra la direttiva #include "my lib1.h"
 - Leggendo tale file trova il comando #ifndef MY_LIB1_H , che dice qualcosa del genere: "se MY_LIB1_H non è ancora stato definito, includi il codice sottostante , altrimenti salta a #endif". Poiché non è ancora stato definito, passerà a includere il codice sottostante e quindi anche #define MY_LIB1_H e poi a "includere" tutte le dichiarazioni contenute in my lib1.h, ovvero la struct pippo.
- 2. Successivamente il preprocessore incontra la direttiva #include "my_lib2.h".
 - Leggendo tale file trova il comando #ifndef MY_LIB2_H , che dice qualcosa del genere: "se MY_LIB2_H non è ancora stato definito, includi il codice sottostante, altrimenti salta a #endif". Poiché non è ancora stato definito, passerà a definirlo con #define MY_LIB2_H. Passa poi a processare #include "my_lib1.h", presente subito dopo. Saltando in my_lib1.h, questa volta però la condizione #ifndef MY_LIB1_H risulta essere falsa, in quanto MY_LIB1_H è già stata definita in precedenza (punto 1.). Salta dunque direttamente ad #endif di my_lib1.h, evitando di inserire nuovamente il testo contenuto in esso.
 - Ritorna dunque a my_lib2.h e continua il preprocessing includendo la dichiarazione di foo.
- L'effetto netto è quello di evitare di "inserire" due volte le dichiarazioni di my_lib1.h in main.i

Makefile

GNU Make

- Determina automaticamente quali parti di un programma complesso devono essere ricompilate
- Esegue i comandi utili alla loro ricompilazione
- È lo stumento standard usato da chi sviluppa per Linux (chi sviluppa per Windows usa gli IDE)

I Makefile definiscono

■ *Target*: file che vogliamo compilare / ricompilare

Goals: istruzioni per come compilare / ricompilare i target

Dependencies: indicano quali target devono essere ricompilati a seguito di una

modifica

Lanciare il comando make

make [options] [goal...]

-C dir Esegue il comando cd dir prima di iniziare

-f file Specifica un makefile diverso da quelli di default

-j [n] Esegue n job in parallelo, Se n è omesso, esegue quanti job possibili

Stampa i comandi richiesti per aggiornare il goal senza eseguirli

-n

Goals

Tipologie di goals

• Espliciti specificano come aggiornare un file specifico

```
main.o: main.c
gcc -c main.c -o main.o
```

Impliciti specificano come aggiornare una classe di file

```
%.o: %.c
gcc -c $<.c -o $0.o
```

Goals speciali

 clean regola che rimuove tutti gli object files e programmi, per cominciare con una compilazione pulita

```
clean:
   rm -f *.o program_name>
```

all regola eseguita quando viene invocato il comando make

File ELF

- Dalla compilazione otteniamo (gcc –S) del codice assembly (.s).
 - Questo tipo di file è testuale
 - Analizzeremo il codice assembly successivamente

```
gcc -S hello.i
vim hello.s
```

Infine

- Nelle fase di assembling viene generato un file oggetto (.o)
- E nella fase di linking il vero e proprio file eseguibile (.exe in Windows)

```
vim hello.o
vim hello
```

Entrambi sono file ELF

```
file hello.o
file hello
```

- I file ELF (Executable and Linkable File) sono uno standard di file utilizzato per rappresentare:
 - Eseguibili
 - Codice oggetto
 - Librerie condivise

File ELF

Un file ELF ha 3 sezioni principali:

ELF header descrive il file in generale e punta alle due tabelle

Program header table descrive al sistema come creare un processo (runtime)

Section header table contiene informazioni che descrivono le sezioni del file (linking)

Leggendo l'ELF header

```
$ readelf --header /bin/ls
ELF Header:
 Magic: 7f 45 4c 46 01 02 01 00 00 00 00 00 00 00 00
 Class: ELF32
 Data: 2's complement, big endian
 Version: 1 (current)
 OS/ABI: UNIX - System V
 ABI Version: 0
  Type: EXEC (Executable file)
 Machine: PowerPC
 Version: 0x1
 Entry point address: 0x10002640
 Start of program headers: 52 (bytes into file)
 Start of section headers: 87460 (bytes into file)
 Flags: 0x0 Size of this header: 52 (bytes)
 Size of program headers: 32 (bytes)
 Number of program headers: 8
 Size of section headers: 40 (bytes)
 Number of section headers: 29
 Section header string table index: 28
[\ldots]
```

ELF Header Program Header Table optional Section 1 ... Section n ... Section Header Table

Execution View
ELF Header
Program Header Table
Segment 1
Segment 2
Section Header Table optional

Layout di un programma C

- Quindi una tipica rappresentazione in memoria di un programma C è data da varie sezioni, ma le principali sono:
 - Sezione Text (.text) contiene le istruzioni eseguibili
 - Sezione dati inizializzati (.data) contiene variabili globali e statiche inizializzate dal programmatore
 - Sezione dati non inizializzati (.bss) contiene variabili globali e statiche che non sono state inizializzate
 - Stack contiene informazioni salvate ogni volta che una funzione viene chiamata
 - Heap segmento dove l'allocazione dinamica ha luogo Low address

High Address

Command line Argument and
Environment Variable

Stack

Unused Memory



Uninitialized Data Segment (bss)

Initialized Data Segment

Text Segment

Comando nm

- GNU nm elenca tutti simboli presenti nel file oggetto objfile... Se non c'è nessun file come argomento, nm userà a.out di default. Per ogni simbolo nm mostra:
 - Il valore del simbolo in esadecimale di default
 - Il tipo del simbolo. Se il tipo è minuscolo, allora è locale; se è maiuscolo, allora è globale (extern). I tipi più comuni sono:
 - B/b The symbol is in the uninitialized data section (known as BSS).
 - D/d The symbol is in the initialized data section.
 - P The symbols is in a stack unwind section.
 - R/r The symbol is in a read only data section.
 - T/t The symbol is in the text (code) section.
 - Il nome del simbolo