

Linguaggi di Programmazione 2022-2023 Introduzione al C e C++ (2)

Marco Antoniotti Gabriella Pasi Fabio Sartori



Introduzione al C (2^a parte)

- Ulteriori elementi di C (e C++)
 - Consigli per lo sviluppo di programmi
 - Il compilatore, il pre-processore ed il "linker"
 - Come organizzare il codice e librerie (header files)
 - La memoria dinamica (heap)



La compilazione dei programmi C/C++

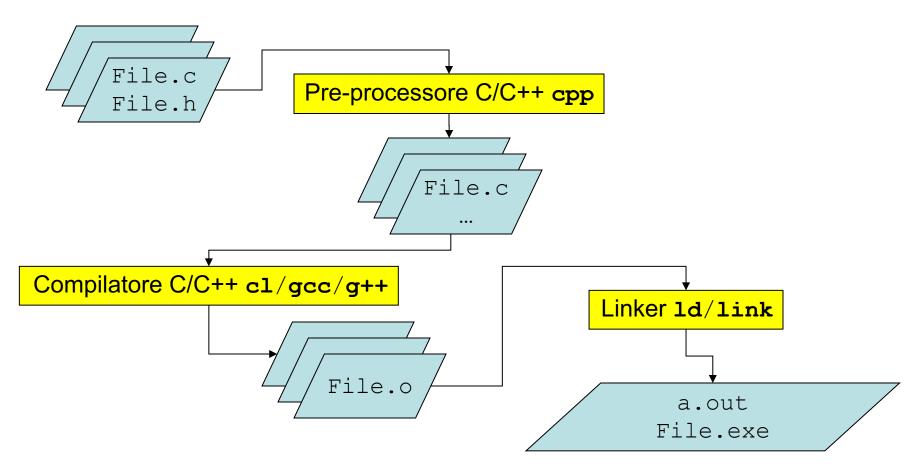
- Assumiamo una "command line interface"
- Per compilare il programma, si invoca il compilatore

```
prompt$ gcc hello.c
```

- Questo nei casi semplici, in cui abbiamo solo un file, ma normalmente ciò non accade.
- Il codice sorgente di applicazioni e librerie è distribuito su un insieme di files e directories
 - La loro organizzazione è fondamentale al fine di costruire sistemi estensibili e mantenibili
- I programmi C/C++ si basano sulla distinzione tra
 - Header files (con estensione .h o .hpp)
 - File di implementazione (con varie estensioni: .c, .cc, .C, .cpp)
- Questa distinzione fa leva sul pre-processore C/C++

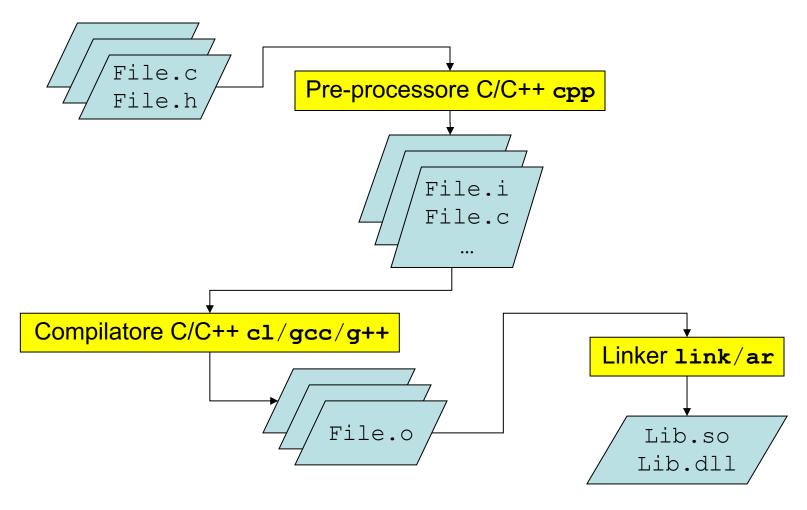


La compilazione dei programmi C/C++: produzione di eseguibili





La compilazione dei programmi C/C++: produzione di librerie





La compilazione dei files C/C++

- Chiamare il compilatore dalla linea di comando fa sì che venga chiamato anche il preprocessore
 - Esistono di solito delle opzioni che permettono di richiamare solo il compilatore o solo il preprocessore
 - Ad esempio, -E con gcc
- Chiamare il compilatore dalla linea di comando fa sì che venga chiamato anche il linker
 - Anche in questo caso è possibile chiamare selettivamente questi programmi
 - Ad esempio, -c (produci solo file "oggetto") su molte piattaforme
 C/C++



- Il preprocessore C/C++ è un programma che trasforma testo
- Non è necessario che il testo sia un programma C/C++
- Il preprocessore C/C++ opera sulla base di direttive
- Le più utili sono di tre tipi
 - Inclusione di testo
 - Definizione di "macro"
 - Condizionali
- Tutte queste direttive funzionano assieme per permetterci di costruire programmi modulari



Direttiva di inclusione

```
#include "file.h"
```

oppure

```
#include <file.h>
```

include tutto il file nel sorgente



Direttiva di definizione

```
#define PI 3.14L
```

oppure

```
\#define\ max(x, y) ((x) < (y) ? (y) : (x))
```

- Tutte le istanze della stringa PI o di stringhe max (a, b * 42)
 vengono sostituite
 - PI ==> 3.14L
 - $\max(a, b*42) ==> ((a) < (b*42)) ? (b*42) : (a))$



Condizionali

```
#ifdef PI
    ...
#else
    ...
#endif

oppure
#ifndef PI
    ...
#else
    ...
#endif
```

• Il testo compreso tra #ifdef e #endif viene incluso o meno se la macro è definita (la parte #else è opzionale)



- Usare il preprocessore era l'unico modo di introdurre "costanti" simboliche in C
- Buona parte degli "header" files di sistema (e no) contengono parecchie definizioni di costanti che vengono processate dal preprocessor C/C++
- **Esempio**: di solito, su una piattaforma simil-UNIX, il file limits.h viene incluso con la direttiva

```
#include <limits.h>
```

e contiene, tra l'altro, le seguenti definizioni (su Mac OS X)

```
#define CHAR_MAX 127
#define CHAR_MIN (-128)
#define UINT_MAX 0xffffffff
#define INT_MAX 2147483647
#define INT_MIN (-2147483647-1)
```



Compilazione separata e "header" files

- Ogni programma di una certa dimensione dovrebbe essere modularizzato in maniera appropriate
- La modularizzazione di un programma corrisponde alloperazione di compilazione separata
- Un compilatore C/C++ agisce (di solito) su un solo file; il risultato è un file "oggetto" contente dei riferimenti irrisolti a codice non direttamente disponibile
- Il linker ha il compito di risolvere questi riferimenti e, nel caso, segnalare degli errori qualora qualche riferimento rimanga irrisolto



Compilazione separata

Consideriamo il seguente file use-foo.c

```
#include <stdio.h>
int foo(int); /* Una dichiarazione di funzione. */
int main() {
    printf("foo(42) == %d\n", foo(42)); /* Il suo uso. */
}
```

Proviamo a compilarla (su Mac OS X)

```
prompt$ gcc use-foo.c

ld: Undefined symbols:
    foo
```

- Dato che foo non è definita, ma solo dichiarata, il linker 1d (che sta cercando di creare un eseguibile, ma trova un simbolo non definito) segnala un errore
 - Il prefisso ' 'denota solitamente i simboli che vengono manipolati dal linker



Compilazione separata

Definiamo foo nel file foo.c

```
int foo(int x) {      /* La definizione di `foo'. */
      return x == 42 ? 1 : 0;
}
```

Proviamo a compilarla (su Mac OS X)

```
prompt$ gcc foo.c

ld: Undefined symbols:
    _main
```

Dato che foo.c non contiene un programma completo – manca main
 il linker ld (che sta cercando di creare un eseguibile, ma trova un simbolo non definito) segnala un errore



Compilazione separata

- Come possiamo evitare questi errori?
- Si usa l'opzione -c

```
prompt$ gcc -c foo.c
prompt$ gcc -c use-foo.c
(ordine ininfluente)
```

- Il risultato è la costruzione di due files, use-foo.o e foo.o
 - Simile alla creazione di files .class in Java
 - Ciò non è sufficiente per creare un eseguibile (che cosa possiamo eseguire?)
- La creazione di un eseguibile (se confrontata con Java) richiede un passo ulteriore: i files use-foo.o e foo.o devono essere linkati assieme

```
prompt$ gcc use-foo.o foo.o
prompt$ a.out
foo(42) == 1
```

Nota bene: il compilatore ha richiamato automaticamente il linker



Compilazione separata e "header" files

- Regole per definizioni e dichiarazioni distribuite su files multipli (e no)
 - Tutte le dichiarazioni di variabili e funzioni devono essere consistenti per tipo
 - Ogni oggetto può essere definito una volta sola
 - Il linker segnala un errore in caso contrario



Compilazione separata e "header" RMATICA files

- Nell'esempio precedente abbiamo due files:
 - use-foo.c che "usa" una funzione definita (implementata) altrove
 - foo.c che contiene l'implementazione della funzione suddetta
- Un modo di separare l'interfaccia di un "modulo" (foo in questo caso) dalla sua implementazione, evitando al tempo stesso il pericolo di ridefinizioni incontrollate consiste nell'usare attentamente gli *header* files
- Riscriviamo il file use-foo.c nel seguente modo

```
#include <stdio.h>
                   /* Contenente la dichiarazione della
#include "foo.h"
                         funzione `foo'. */
int main() {
     printf("foo(42) == %d\n", foo(42)); /* Il suo uso. */
```

Compilazione separata e "header" files

E riscriviamo il file foo.h nel seguente modo

```
extern int foo(int); /* La dichiarazione della funzione `foo'. */
```

- Il file foo.h contiene l'interfaccia del modulo foo
- La compilazione di use-foo.c include (tramite il preprocessore) il file foo.h e quindi rende disponibile la dichiarazione
- Il file foo.h rimane a disposizione per essere incluso in altri files
- Per modificare l'interfaccia del modulo foo dobbiamo modificare un solo file



Compilazione separata e "header" MISTICA FILES

- Il caso del modulo foo è fin troppo semplice
- Consideriamo un caso più complicato con due files che vogliono "usare" dei numeri complessi
 - complex-use-1.c
 - complex-use-2.c

```
/* complex-use-1.c */
struct complex {float im; float re;}
struct complex c mult(struct complex*, struct complex*);
```

```
/* complex-use-2.c */
struct complex {float angle; float magnitude};
struct complex c mult(struct complex* c1, struct complex* c2) {
```

- In questi due casi abbiamo un conflitto nel contenuto delle due strutture (desumibile dai nomi dei campi)
- La concentrazione di queste definizioni in un solo file complex.h evidenzierebbe questo problema specifico



Compilazione separata e "header"

- Il mantenimento della consistenza tra l'interfaccia dichiarata in un header file ed il contenuto del file di implementazione è un altro problema da affrontare
- Consideriamo il caso di foo.h e foo.c

```
/* foo.h */
extern int foo(int);
```

Cosa succede se modifichiamo foo.c?

```
/* foo.c modificato */
int foo(char x) {    /* La definizione di `foo'. */
    return x == 'x' ? 42 : 0;
}
```



Compilazione separata e "header" files

- Dipende dal grado di sofisticazione del compilatore
- Siccome i due files foo.c e use-foo.c sono completamente separati è difficile che un compilatore od un linker siano in grado di controllare queste interdipendenze
- Quindi abbiamo bisogno di imporre all'implementazione di un modulo il rispetto della sua interfaccia pubblica
- La cosa più semplice da fare è di includere l'header file nel file di implementazione stesso



Compilazione separata e "header" files: inclusioni multiple

Se vogliamo includere foo.h in un header file baz.h per poi includere sia foo, h che baz, h in un file use-foo-baz, c dobbiamo mettere in conto la possibilità di definizioni multiple: strutture, tipi (classi in C++)

```
/* baz.h */
#include "foo.h"
struct zot {char* zut; double qd[42]; };
extern void baz(int z, struct zot*);
```

```
/* use-foo-baz.c */
#include "foo.h"
#include "baz.h"
/* ... codice che usa sia foo che baz ... */
```



))[@ Compilazione separata e "header" files: inclusioni multiple

La soluzioni in questo caso è di utilizzare le direttive condizionali del preprocessore

```
/* foo.h */
#ifndef FOO H
#define FOO H
extern int foo(int);
#endif
```

```
/* baz.h */
#ifndef BAZ H
#define BAZ H
#include "foo.h"
struct zot {char* zut; double qd[42]; };
extern void baz(int z, struct zot*);
#endif
```

Compilazione separata e "header" RMATICA files: inclusioni multiple

```
/* use-foo-baz.c */
#include "foo.h"
#include "baz.h" /* foo.h non viene re-incluso! */
/* ... codice che usa sia foo che baz ... */
```



Come organizzare le librerie in C

- Che cos'è una "libreria"?
 - È un file in un particolare formato che può essere manipolato dal linker (sia staticamente che dinamicamente)
 - Come già accennato, una libreria (dinamica) ha l'estensione .so
 in Linux/Unix (.dylib in Mac OS X) e .dll in Windows
- Una libreria è essenzialmente una collezione di file oggetto con un indice associato che permette al linker (od al programma in esecuzione) di andare a caricare il codice corrispondente ad un dato "entry point" (ovvero ad una funzione)



Esempio: UNION-FIND come libreria

- Consideriamo una libreria chiamata QUICK-UNION-PCP (che implementa l'algoritmo UNION-FIND)
- Potremmo mettere tutto il codice in un solo file con la funzione main (o altre) che usa le funzioni find e unite
- Invece, per prima cosa scorporiamo l'interfaccia della libreria QUICK-UNION-PCP

```
#ifndef _QUPCP_H
#define _QUPCP_H

extern const int N; /* Inizializzazione non desiderata! */
extern bool find(int, int);
extern void unite(int, int);
extern void init_quick_find_pcp();

#endif
```

e la mettiamo in un file QUPCP.h



UNION-FIND come libreria

- Questa definizione non è ancora ottimale, ma dà un'idea della struttura della libreria
- Note
 - Il parametro N non è visibile all'esterno dell'implementazione
 - L'unico elemento non parametrico è il tipo (int) della rappresentazione usata per codificare gli elementi
- A questo punto potremmo cambiare completamente l'implementazione nel file QUPCP.cc (il file contenente la definizione di funzioni, costanti e parametri)



Potenziali conflitti sui "nomi"

- La libreria QUPCP "esporta" una constante chiamata N
- La scelta di questo nome non è particolarmente felice, dato che il nome N potrebbe essere specificato da molte altre librerie, nonché dal programma principale
- In C è assolutamente necessario essere molto disciplinati nella scelta dei nomi
 - In C++ la cosa è molto facilitata dalla presenza del concetto di "namespace"
- La soluzione più semplice consiste nel prefissare ogni nome della libreria visibile all'esterno con un identificatore univoco
 - Nel nostro caso il prefisso qupcp è più che sufficiente



Potenziali conflitti sui "nomi"

La libreria QUPCP quindi esporterà i seguenti identificatori

```
#ifndef _QUPCP_H
#define _QUPCP_H

extern const int qupcp_N;
extern bool qupcp_find(int, int);
extern void qupcp_unite(int, int);
extern void qupcp_init_quick_find_pcp();
#endif
```



Potenziali conflitti sui "nomi" (C++)

 In C++ la libreria QUPCP potrebbe essere scritta nel modo seguente

```
#ifndef _QUPCP_H
#define _QUPCP_H

namespace QUPCP {
    extern const int N; // Check this.
    bool find(int, int);
    void unite(int, int);
    void init_quick_find_pcp();
}

#endif
```



Costruzione effettiva di librerie

- Dipende dalla piattaforma
- Su sistemi di derivazione UNIX si usa il programma ar (o simili)
- Su Windows si usa il programma link
- Per altri sistemi si faccia riferimento agli appositi manuali



- Finora abbiamo visto solo dichiarazioni e definizioni di oggetti C/C++ che vengono allocati sullo stack di sistema (automatic memory in C/C++)
- L'esempio UNION-FIND, di fatto utilizzava una "memoria statica" (l'array di dimensioni fisse) per rappresentare in memoria gli elementi degli insiemi e le loro relazioni di appartenenza
- Il C ed il C++ ci obbligano a gestire esplicitamente la memoria dinamica (free store o heap in C/C++)
 - Non esiste la nozione di "garbage collection" (raccolta di rifiuti) come in Java, Lisp, ecc. ecc.
 - C/C++ programmers think that memory management is too important to be left to the computer
 - Lisp (and Java, and R, and Python, and Ruby, and Go, and ...) programmers think that memory management is too important to be left to the programmer



• In C la memoria dinamica viene allocata e de-allocata usando la coppia di funzioni malloc e free (e derivati)

```
int *p = (int*) malloc(10 * sizeof (int));
int i;
*p = 1; *(p + 1) = 42; *(p + 2) = 0;
for (i = 0; i < 10; i++) printf("%d\n", *(p + i));
free(p);</pre>
```

Questo frammento alloca un puntatore a 10 interi nel free store, assegna i numeri 1, 42 e 3 nelle prime tre posizioni e poi stampa i 10 elementi.

Alla fine, la memoria viene riposta nel free store con la chiamata a

- Il frammento contiene almeno un errore di prassi che vedremo successivamente
- In Java, od in qualunque altro linguaggio con garbage collection, free sarebbe una no-op



- La funzione malloc restituisce un puntatore di tipo void* ad una zona di memoria nel free store
 - Quindi è necessario inserire tutte le necessarie conversioni di tipo per evitare problemi con il compilatore
 - Le dimensioni del blocco di memoria ritornato dipendono dal parametro passato alla funzione
 - Se non vi è memoria disponibile, malloc restituisce un puntatore nullo; quindi bisogna sempre controllare il risultato di un'allocazione nel free store



- In C++ si usano gli operatori new e delete per manipolare il free store
- Il frammento precedente diventa

```
int *p = (int*) new int[10];
*p = 1; *(p + 1) = 42; *(p + 2) = 0;
for (int i = 0; i < 10; i++) cout << *(p + i) << endl;
delete [] p;</pre>
```

- Si noti la presenza di [] per denotare la deallocazione di un array
- Anche in questo caso è necessario controllare il valore restituito da new
- new e delete funzionano anche con i costruttori di istanze



Conclusioni

- Organizzazione del codice
- Compilazione separata
- Il preprocessore C
- Header files ed il preprocessore C
- Organizzazione di librerie
- Introduzione alla gestione della memoria
- Prossima lezione
 - Modifiche alle dichiarazioni
 - Costanti e, per il C++, const
 - Direttive per il linking (extern) e linking
 - Input/Output e files