

RELAZIONE TRA C E ASSEMBLY.

C

```

1. #include <stdio.h>
2.
3. /* This is a comment. */
4. int main(int argc, char *argv[])
5. {
6.     int times = 100;
7.
8.     // this is also a comment
9.     printf("Hello World! I
       welcome you %d times.\n",
       times);
10.    return 0;
11. }
```

ASS.

```

.data
.LC0:
.ascii "Hello World! I welcome
       you %d times.\n"

.text
main:
    pushq %rbp
    movq  %rsp, %rbp
    subq  $8, %rsp
    movl  $100, -4(%rbp)
    movl  -4(%rbp), %esi
    leaq  .LC0(%rip), %rdi
    xorl  %eax, %eax
    call  printf@PLT
    xorl  %eax, %eax
    addq  $8, %rsp
    leave
    ret
```

all' interno della sezione data
Avrò un insieme di byte che
mi rappresenta quella stringa.

Questa stringa è una variabile globale che è definita a tempo di compilazione che va nella sezione data, essendo diversa da 0!

Perché è una variabile globale diversa da 0.
NON è locale a nessuna funzione.

IL MIO COMPILATORE emetterà una direttiva verso l'assemblatore, .data, che significa che da questo momento in poi tutto quello che scrivo deve andare a finire nella sezione .data;

Subito dopo legge .ascii, ossia una direttiva che mi dice che sto dichiarando una variabile che è una stringa;

Quindi da qualche parte in memoria troverò la scritta di hello world. È una stringa. Questa stringa, che è un parametro della funzione di printf, deve necessariamente diventare una variabile globale.

Devo appunto l'indirizzo in memoria in cui questa stringa inizia. INTRODUCIAMO UNA LABEL. \$.LC0: È una label.

Inizia col • quando ci riferiamo a posizioni interne nel codice, senza • quando parliamo di funzioni;

IL VALORE di questa etichetta È L'INDIRIZZO DELL'OPETTO IMMEDIATAMENTE SUCCESSIVO;
È un etichetta che viene opitata dall'assemblatore all' interno del mio programma assembly.

Subito dopo questa etichetta c'è la dichiarazione della mia stringa;

LC0 avrà l'indirizzo di quella stringa di memoria successiva;

TUTTO IL RESTO FINISCE ALL'INTERNO DELLA SEZIONE .text perché ho delle istruzioni che devono essere convertite in istruzioni macchina.

Dopo TEXT TRAVI un'altra label, ossia **MAIN**; NON COMINCIA CON IL PUNTO, quindi È ASSOCIATA AD UNA FUNZIONE;

RICHIAMA ESATTAMENTE IL NOME della funzione di altro livello IN C.

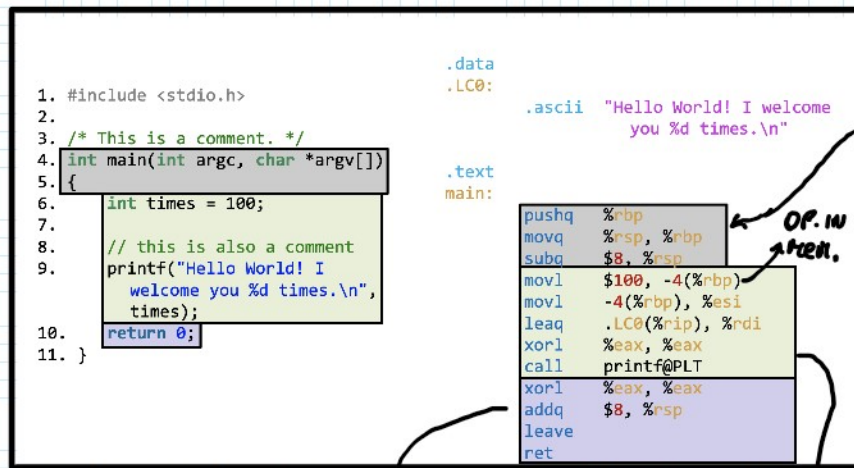
PER ogni funzione nel mio programma assembly ci sarà una LABEL.

Qual'è il valore di indirizzo che ha questa label MAIN? L'indirizzo della PRIMA ISTRUZIONE, LA FUNZIONE COMINCIA CON LA PRIMA ISTRUZIONE ASSEMBLY.

PRIMA l'oggetto immediatamente successivo era un dato in memoria, qui È un'ISTRUZIONE ASSEMBLY.

MAIN VARrà l'indirizzo di memoria dell'ISTRUZIONE immediatamente successiva, ossia la `pushq %rbp`.

ANALIZZIAMO IL MAIN.



La dichiarazione della funzione comincia sempre con un **PREAMBOLO**.

È una serie di operazioni che operano sullo STACK per ordinarlo e creare un'area di memoria in cui la funzione può manipolare delle variabili.

PREAMBOLO

CORPO della FUNZIONE:

La funzione deve scrivere 100 alla sua variabile locale e la scriviamo sullo stack, nell'area di memoria che abbiamo preparato precedentemente.

LO STACK PERMETTE di mantenere i valori delle variabili locali alla funzione.

POI VA CHIAMATA LA `PRINTF()`, E DOBBIAMO PASSARE I NOSTRI PARAMETRI ALLA FUNZIONE;

IL PRIMO PARAMETRO DELLA NOSTRA FUNZIONE È LA STRINGA, come la passo?

GLI PASSO L'INDIRIZZO: LEA, serve a calcolare gli indirizzi e non opera in memoria, così vado a scrivere all'interno di `%rdi`, un registro calcolatore! È una modalità di indirizzi descritta come spazzamento a partire dal `RIP`.

"SCRIVI dentro `rdi`, uno spazzamento a partire dal `RIP`, che considero registro di base, per raggiungere l'indirizzo calcolato, che è l'indirizzo associato alla mia variabile globale".

IL secondo parametro della mia funzione è times, È un intero e riesce ad entrare in un registro, quindi in questo caso posso NON PASSARGLI un indirizzo ma ESATTAMENTE IL VALORE, MI VADO A VEDERE DOVE È QUESTA VARIABILE E L'ANZO SCRIVO

IN UN REGISTRO, quindi in questo caso posso NON PASSARGLI un indirizzo ma ESATTAMENTE IL VALORE, MI VADO A VEDERE DOVE ERA QUESTA VARIABILE E L'ANERO SCARICO A QUESTO INDIRIZZO DI MEMORIA, UTILIZZO QUELL' INDIRIZZO DI MEMORIA COME SORGENTE, e copio il contenuto di quell'area di memoria IN UN ALTRO REGISTRO;

↓
(%esi)

A questo punto ho caricato IN due REGISTRI l'indirizzo della mia stringa e il valore che la PRINTF deve stampare.

La caratteristica di queste funzioni che accettano un numero qualsiasi di Parametri è di specificare quanti valori in virgola mobile stiamo passando:

XORL %EAX, %EAX

NON NE PASSIAMO NESSUNO E SPECIFICHIAMO CHE PASSIAMO 0 PARAMETRI.
LO XOR TRA DUE VARIABILI IDENTICHE È 0.
SI AZZERA IL CONTENUTO DEL REGISTRO;

A questo punto abbiamo preparato i parametri, ora trasferiamo il controllo alla funzione PRINTF();

CALL PRINTF@PLT



È un modo in cui il sistema gestisce le funzioni di libreria;

E così stampiamo il messaggio:

ossia la PRINTF è una funzione di libreria; TROVATELA 😊

Ora la funzione deve ritornare RETURN 0; se è tutto a posto!

Quindi per ogni funzione avremo il cosiddetto **POST-AMBORE**!

XORL %EAX, %EAX

AZZERIAMO UN REGISTRO;



Questo sarà il valore di ritorno della mia funzione;

Rimettiamo lo stack a posto, esattamente come l'abbiamo trovato dopo che la funzione ha preso il controllo;

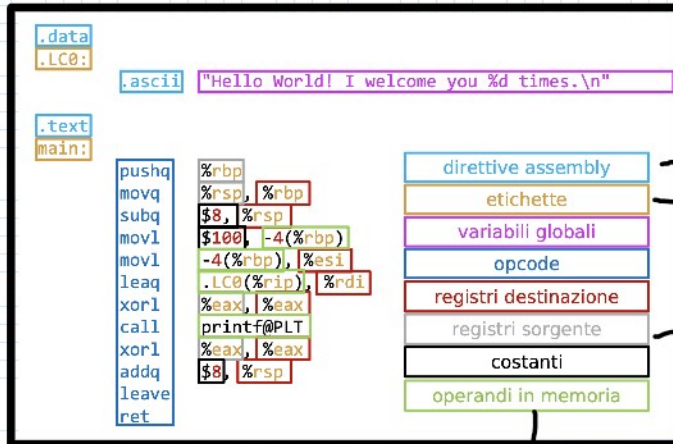
Ogni funzione viene quindi logicamente divisa in 3 fasi;

Un **PREAMBOLO** in cui mi preparo le mie aree di memoria per andare a supportare l'esecuzione della mia funzione.

IL **CORPO** della funzione.

UN **POST-AMBOLO** PER RESTITUIRE al chiamante con la funzione RETURN.

SPEZZIAMO IL PROGRAMMA:



- NON compare nella rappresentazione Binaria del programma
- Indirizzo dell'oggetto successivo in memoria.
- Leggo dal Registro o sposto dal Registro sorgente!

→ Spostamento rispetto all'IP dopo la fase di fetch!

↓
OPERANDO M