

Il linguaggio assembly

Introduzione al linguaggio macchina

Che cos'è l'assembly

Elementi del linguaggio

Memoria di programma

Registri interni e di I/O

Registri particolari

Rappresentazione dell'informazione

Algebra in complemento a 2

Il linguaggio assembly

- È lo strumento di programmazione più vicino alla realtà fisica-elettronica di un elaboratore
 - Gli elementi del linguaggio corrispondono agli elementi dell'architettura del processore
 - I programmi assembly sono codificati (cioè tradotti in valori binari) in modo diretto e inseriti nella memoria di programma dell'elaboratore per essere eseguiti
 - C'è relazione diretta tra programma assembly e tempo di esecuzione della macchina
- Considerazione: ogni macchina (o famiglia di macchine) ha il suo assembly

Un programma assembly...

- È una lista ordinata di istruzioni, contenenti riferimenti a elementi di vario tipo
 - Ciascuna istruzione ha una lunghezza nota e occuperà un preciso indirizzo nella memoria di programma

```
.org 100                ;scrivi dall'indirizzo 100
MULT:  push    CNT      ;salva il contatore
        clr     OUT1    ;cancella la parte alta del risultato
        mov    OUT0,IN0 ;copia il moltiplicatore nella parte bassa
        ldi    CNT,8    ;inizializza il contatore
        lsr    OUT0     ;shifta il moltiplicatore a destra
M1:    brcc   M2        ;somma solo se C set
        add    OUT1,IN1 ;somma il moltiplicando a OUT1
M2:    ror    OUT1     ;ruota a destra la parte alta del risultato
        ror    OUT0     ;ruota a destra la parte alta del risultato
        dec    CNT      ;decrementa il contatore (non tocca C)
        brne  M1        ;ripeti per 8 volte
        pop    CNT      ;ripristina il contatore
        ret
```

Elementi del linguaggio (1)

- Istruzioni con i loro operandi
 - Le istruzioni sono individuate da un codice mnemonico e da alcuni simboli che indicano su quali valori operano (gli operandi)
 - Gli operandi sono variabili e/o costanti di tipo opportuno
- Etichette (label)
 - Partono dall'inizio della riga e sono concluse dai ":"
 - Indicano simbolicamente l'indirizzo di una istruzione nella memoria di programma

Elementi del linguaggio (2)

- I commenti

- Sono elementi accessori importantissimi per la comprensione del funzionamento del programma e la sua manutenibilità
- Sono introdotti (tipicamente) dal “;”

- Le direttive

- Sono comandi dedicati al programma che ha il compito di tradurre l'assembly in codice eseguibile (assembler)
- Sono introdotti dal “.”

Tipologie di memoria

- Nell'elaboratore elementare sono presenti diversi tipi di memoria, a cui sono associati gli elementi del linguaggio

- Memoria di programma

- Memoria dei dati interna

- Registri interni

- Registri di I/O

- Variabili logiche

- Contengono informazioni sull'esito di ogni istruzione

- Memoria dei dati estesa

Rappresentazione dell'informazione

- A ogni tipo di memoria (dimensione n bit) possono essere attribuiti valori binari (2^n) con diversi significati
 - Valori di tipo istruzione
 - Valori di tipo byte (8 b) o word (16 b) senza segno
 - Valori di tipo byte o word con segno
 - Valori di tipo carattere
 - Valori di tipo indirizzo
 - della memoria di programma
 - della memoria dati estesa
 - Valore di tipo salto (displacement)
 - Valore di tipo flag

Memoria di programma (1)

Address	Value (<i>n</i>)
0	Instr #1 (1 W)
1	Instr #2 (1 W)
2	Instr #3 (2 W)
4	Instr #4 (1 W)
5	Instr #5 (3 W)
7	

- Contiene in generale valori di tipo istruzione e ha dimensione di m parole da n bit
 - Ogni valore istruzione sarà rappresentato da 1, 2 o più parole da n bit
 - Ogni locazione è individuata da un indirizzo costituito da $\log_2(m)$ bit

Memoria di programma (2)

- Il valore istruzione è un record articolato, costituito da più campi, variabili in generale per numero e dimensione
- È possibile individuare il campo “codice operativo” e uno o più campi per indicare gli operandi
- Esistono istruzioni con 0, 1, 2 o più operandi
 - Il primo operando indicato individua in genere anche la destinazione del risultato

Codice operativo	Op destinazione
Op sorgente	

Registri interni (1)

- Sono contenuti all'interno dell'elaboratore e sono generalmente le memorie più accessibili
 - Sono a volte raggruppati in banchi
 - Hanno dimensioni tipiche di 8 b (per piccole macchine), ma possono essere raggruppati per formare variabili di dimensioni maggiori
 - Sono individuati da sigle come R0, R1, ecc
 - Ma esistono direttive per assegnare loro nomi simbolici

R1								R0
R3								R2
R5								R4
R7								R6

Registri interni (2)

- Contengono in genere valori numerici, con o senza segno, o di tipo carattere
 - Sono i valori su cui vengono eseguite le operazioni previste dalle singole istruzioni
 - Esistono diverse leggi che associano al valore dei bit (rappresentante) un diverso valore (rappresentato)
- Alcuni registri interni (a volte tutti) sono specializzati per contenere indirizzi
 - Si definiscono “puntatori”
 - Si hanno puntatori alla memoria di programma o alla memoria dati estesa

Registri di I/O

- Si tratta di registri interni specializzati per la gestione e l'interfaccia con il mondo esterno
 - Spesso, alla periferia dell'elaboratore, esistono sistemi elettronici con funzioni specializzate
 - Conteggio, comunicazione a distanza, analisi di informazioni di tipo analogico, attivazione di attuatori, ...
 - Sono definite "periferiche"
 - Attraverso i registri di I/O è possibile controllare il loro funzionamento e scambiare informazione
 - Sono indicati da codici numerici
 - Ma di norma i costruttori definiscono nomi simbolici significativi per riferirsi a questi registri (es.: PORTB, DDRA, ecc.)

Memoria dati estesa

- Oltre ai registri interni, spesso esiste una matrice di grandi dimensioni (anche kilobyte) utile per memorizzare dati
- Contiene lo stesso tipo di informazioni memorizzate nei registri interni ed è organizzata come array di k byte
 - Ogni dato sarà rappresentato da 1, 2 o più byte
 - Ogni locazione è individuata da un indirizzo costituito da $\log_2(k)$ bit

Registri interni specializzati

- Alcuni registri interni hanno funzioni particolari
 - Possono essere legati al meccanismo di funzionamento del processore
 - PC (Program Counter)
 - Possono dare informazioni sullo svolgimento dello programma
 - STATUS (Registro di stato)
 - Permettono di realizzare particolari strutture dati
 - SP (Stack Pointer)

Registri particolari: PC

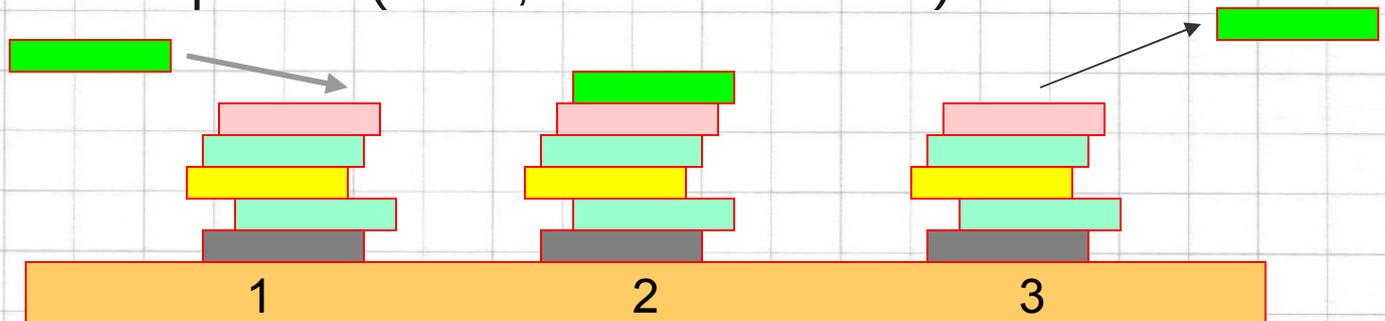
- Il contatore di programma
 - È una variabile che contiene un
 - L'indirizzo fa riferimento alla memoria di programma
- Significato
 - Indica l'istruzione che la macchina sta per eseguire
 - Viene aggiornata automaticamente dalla macchina
 - All'inizio del programma è inizializzata automaticamente a un valore noto (tipicamente 0)
 - Normalmente è incrementata di un numero pari alla dimensione dell'istruzione caricata (le istruzioni sono normalmente lunghe 1, 2 o 3 unità della memoria di programma)
 - Ci sono istruzioni che possono alterarne il contenuto in modo predefinito (salti)

Registri particolari: STATUS

- È una variabile che raggruppa bit il cui valore logico dà informazioni sull'esecuzione del programma
 - I bit del registro STATUS vengono definiti
 - Le informazioni principali provengono dall'esecuzione di istruzioni logico-aritmetiche
 - C (carry, riporto) indica la presenza di riporto o prestito in operazioni di somma/differenza tra interi senza segno
 - S (sign, segno) indica se il segno di una operazione è negativo ($S = 1$) o non negativo ($S = 0$)
 - Z (zero) indica se un'operazione ha dato risultato nullo ($Z = 1$)
 - P (parity, parità) indica se il numero di bit a 1 del risultato di un'operazione è pari ($P = 0$) o dispari ($P = 1$)

Registri particolari: SP (1)

- Nella memoria dati estesa si può creare una particolare struttura dati: la pila (stack)
 - Può essere utile per appoggiarci i valori contenuti nei registri interni che devono essere usati per altre operazioni
 - Come in una pila di libri, è possibile inserire nuovi libri (in cima) o recuperare il libro posto più in alto
 - L'ultimo oggetto inserito è quello disponibile per essere recuperato (LIFO, last in - first out)

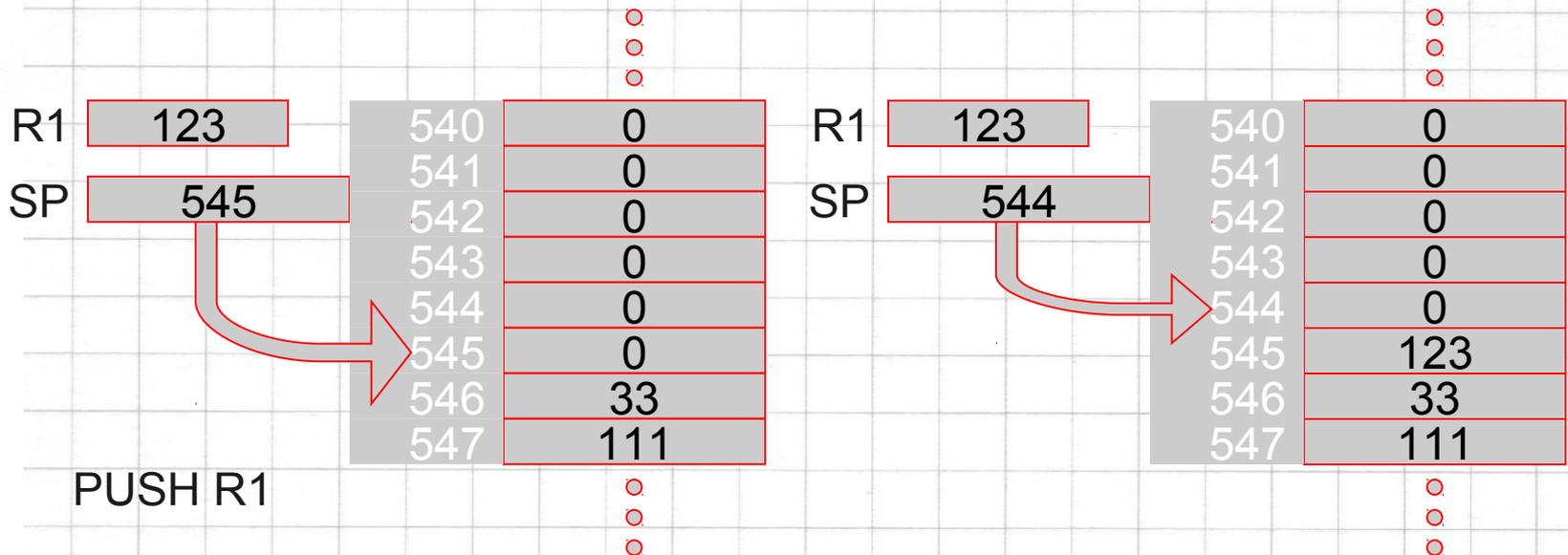


Registri particolari: SP (2)

- Come è gestito lo stack?
 - Il registro SP (stack pointer) contiene l'indirizzo della locazione in cima allo stack
 - Le dimensioni del registro SP sono quindi tali da contenere una variabile di tipo "indirizzo alla memoria dati estesa"
 - Si tratta di un numero binario senza segno compreso tra 0 e k
 - Il registro SP viene usato per gestire le operazioni di inserimento e prelievo dalla pila
 - Indica l'indirizzo della memoria dati estesa in cui il dato deve essere inserito o da cui deve essere prelevato
 - Il valore di SP è aggiornato in modo automatico, in modo da garantire il funzionamento della pila

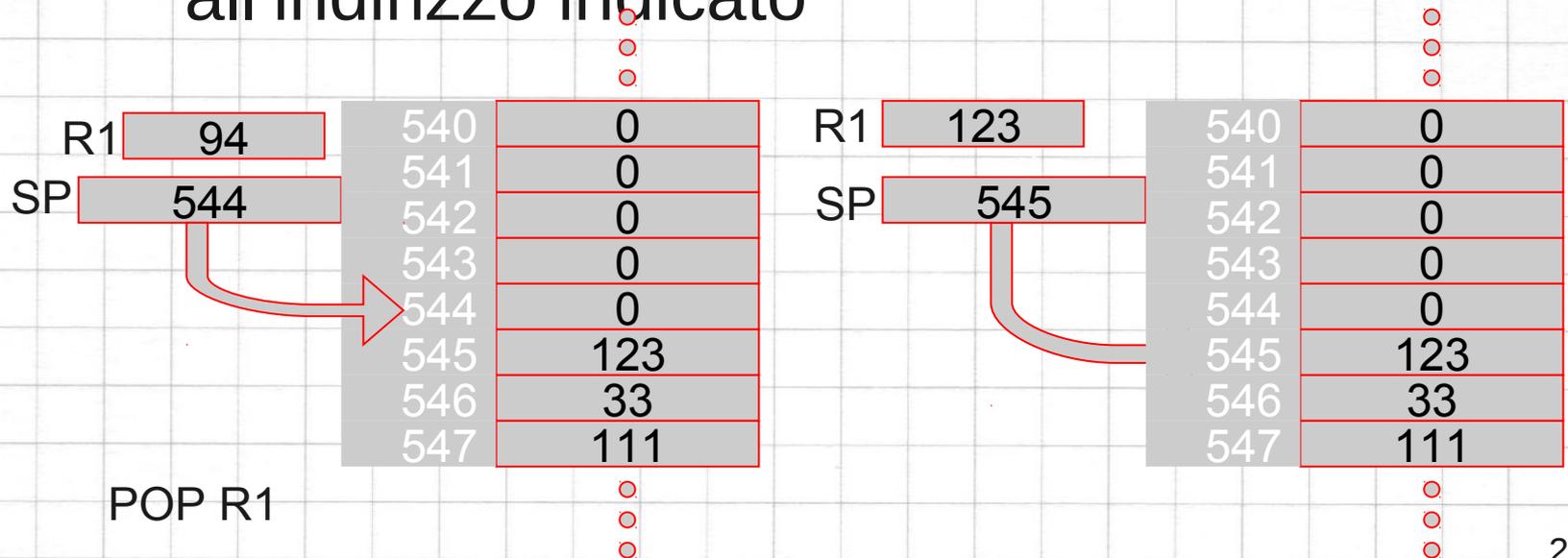
Registri particolari: SP (3)

- Inserimento nello stack (PUSH)
 - L'oggetto viene posto nella memoria all'indirizzo indicato da SP
 - Il valore di SP viene poi decrementato, in modo che punti una locazione libera



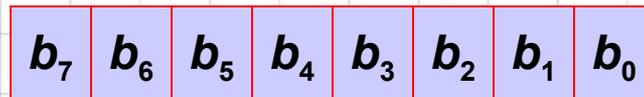
Registri particolari: SP (4)

- Prelievo dallo stack (POP)
 - Il valore di SP viene incrementato
 - Ritorna a puntare l'ultima cella in cui era stato inserito un dato
 - Viene prelevato il valore dalla memoria all'indirizzo indicato



Rappresentazione

- Per descrivere il funzionamento delle istruzioni e capire che tipo di informazioni abbiamo nelle diverse memorie, è necessario avere presenti le principali leggi di rappresentazione
- Iniziamo con le variabili di tipo numerico o carattere contenute in memorie da 8 b (byte)
- Indichiamo i bit del rappresentante con
 - b_7 (MSB), b_6 , b_5 , b_4 , b_3 , b_2 , b_1 , b_0 (LSB)
 - MSB (LSB): most (least) significant bit



Rappresentazione - byte (1)

- Interi binari senza segno
 - È la codifica numerica più immediata
 - Esprime valori compresi tra 0 e 255
 - $x = 128b_7 + 64b_6 + 32b_5 + 16b_4 + 8b_3 + 4b_2 + 2b_1 + b_0$
- Codifica BCD
 - Mantiene traccia della base 10, usata normalmente dagli “umani”
 - Esprime valori compresi tra 0 e 99 (alcune combinazioni di valori non sono ammesse)
 - $x = 10(8b_7 + 4b_6 + 2b_5 + b_4) + 8b_3 + 4b_2 + 2b_1 + b_0$

Rappresentazione - byte (2)

- Interi binari con segno
 - È detta codifica in “complemento a 2”
 - Esprime valori compresi tra -128 e 127
 - $x = -128b_7 + 64b_6 + 32b_5 + 16b_4 + 8b_3 + 4b_2 + 2b_1 + b_0$
 - Ha l'importante proprietà di poter essere gestita dagli stessi operatori di somma e differenza dei numeri interi senza segno
 - Questa rappresentazione può essere adatta a valori di tipo salto

Rappresentazione - byte (3)

- Valori di tipo carattere
 - Il valore della variabile è un simbolo alfanumerico
 - Lettere alfabetiche maiuscole e minuscole
 - Numeri
 - Simboli di punteggiatura, di valuta, matematici, grafici
 - Carattere speciali, come l'indicazione di "a capo"
 - Viene assegnato in modo convenzionale, facendo riferimento a tabelle di codifica standard
 - La più diffusa è la codifica ASCII

Rappresentazione - word

- Valori di tipo interi binari senza segno
 - Esprime valori compresi tra 0 e $(2^{16} - 1)$
 - $x = 2^{15}b_{15} + 2^{14}b_{14} + \dots + 2^3b_3 + 2^2b_2 + 2b_1 + b_0$
 - Questa rappresentazione si presta bene per esprimere valori di tipo indirizzi in piccole macchine, in cui la quantità di memoria è (≤ 64 k) celle
- Valori di tipo interi binari con segno
 - Esprime valori compresi tra -2^{15} e $(2^{15} - 1)$
 - $x = -2^{15}b_{15} + 2^{14}b_{14} + \dots + 2^3b_3 + 2^2b_2 + 2b_1 + b_0$
 - Rappresentazione in complemento a 2

Ricordiamo l'algebra in complemento a 2

- Il MSB determina il segno del numero rappresentato
 - Quindi b_7 ha valore di bit del segno
- L'inversione di segno si ottiene con operazioni semplici
 - Complemento di bit ($b_i' = 1 - b_i$) e incremento
- La somma e la differenza si ottengono operando sui bit delle rappresentazioni come fossero interi senza segno
 - Proprietà fondamentale della rappresentazione in complemento a 2 che ne ha sancito il successo
 - Cambia il senso dei flag

Leggi di rappresentazioni

- Relazione tra bit di codice b e valore rappresentato xu (senza segno) e x (con segno)
 - Prima di tutto, le leggi di rappresentazione dirette
 - $xu = 128b_7 + 64b_6 + 32b_5 + 16b_4 + 8b_3 + 4b_2 + 2b_1 + b_0$
 - $x = -128b_7 + 64b_6 + 32b_5 + 16b_4 + 8b_3 + 4b_2 + 2b_1 + b_0$
 - Si ottiene
 - $x = xu - 256b_7$
 - $xu = 256b_7 + x$
 - Possiamo quindi invertire la legge
 - Se $0 \leq x \leq 127$, $b_7 = 0$ e $xu = x$
 - Se $-128 \leq x \leq -1$, $b_7 = 1$ e $xu = 256 + x = 256 - |x|$