

Il Livello Microarchitettura

A cura di:

Luca Breveglieri* Giacomo Buonanno#
Roberto Negrini* Giuseppe Pozzi* Donatella Sciuto*

* DEI, PoliMI, Milano
LIUC, Castellanza (VA)

breveglieri,negrini,pozzi,sciuto@elet.polimi.it
buonanno@liuc.it

27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 1

L'insieme delle istruzioni del processore IJVM

(lezione 3)
(Tanenbaum cap. 4)

27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 2

Contenuto

- Classi di istruzioni
- Funzionamento delle istruzioni:
 - Istruzioni aritmetico-logiche
 - Istruzioni di caricamento-memorizzazione
 - Istruzioni di salto
 - Istruzioni di manipolazione della pila
 - Istruzioni di controllo
- Esempio di programma IJVM e simulazione
- Codifica delle istruzioni IJVM

27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 3

Generalità sul linguaggio IJVM

- Il linguaggio macchina IJVM (Integer JVM) è un sottoinsieme del linguaggio JVM (Java Virtual Machine) completo
- IJVM contiene le istruzioni macchina di JVM specializzate per l'elaborazione dei numeri interi (naturali e relativi)
- IJVM (come anche JVM) ha un modello di esecuzione basato sul processore JVM (realizzato tramite l'architettura Mic-1) e sulla pila di memoria

27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 4

Classi di istruzioni JVM

- Aritmetico-logica: eseguono le principali operazioni aritmetiche e logiche bit-per-bit (bitwise) su numeri interi
- Caricamento-memorizzazione: servono per leggere e scrivere in memoria
- Salto (condizionato e non): servono per controllare il flusso di esecuzione
- Manipolazione della pila: servono per scrivere e leggere in pila di memoria
- Controllo: gestione del processore

27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 5

Numeri esadecimali (hex)

- La rappresentazione esadecimale (hex) è di tipo posizionale, in base 16

Tipo	Cifre elementari															
hex	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
dec	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15

- $C4 = 12 \times 16 + 4 = 196$
- $1A7E = 1 \times 16^3 + 10 \times 16^2 + 7 \times 16 + 14 = 68222$
- In Java i numeri esadecimali si scrivono con il prefisso 0x; p. es. 0xC4, 0x1A7E

27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 6

Ultima slide
prima della
piazzola di sosta

Conversione binario-esadecimale

- esadecimale \Rightarrow binario: espandere ogni cifra hex in un gruppo di 4 bit
 - 1A7E hex = 1 / A / 7 / E = 0001 / 1010 / 0111 / 1110 = 0001101001111110 bin
- binario \Rightarrow esadecimale: compattare gruppi di 4 bit in una sola cifra hex
 - 11000011101010 bin = 11 / 0000 / 1110 / 1010 = 3 / 0 / E / A = 30EA hex
- Importante: un byte = 2 cifre hex, una parola da 32 bit = 8 cifre hex

27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 7

Istruzioni aritmetico-logiche

Hex	Mnemonico	Funzionamento: operazione e risultato
0x60	IADD	Addiziona i 2 elementi in cima alla pila
0x64	ISUB	Sottrae i 2 elementi in cima alla pila
0x7E	IAND	AND bit-per-bit dei 2 elementi in cima alla pila
0x80	IOR	OR bit-per-bit dei 2 elementi in cima alla pila
0x84	INC numvar valore	Addiziona "valore" alla variabile locale "numvar"

- Le istruzioni IADD, ISUB, IAND e IOR operano sulla pila per il calcolo delle espressioni, con parole da 32 bit
- L'istruzione INC opera sulle variabili locali (32 bit), ma con "valore" da un byte (8 bit)

27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 8

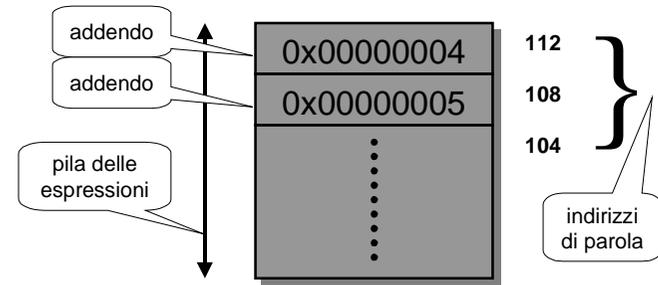
Simulazione di IADD

Animazione

Si addizionano due parole (32 bit);
gli addendi vengono tolti dalla pila

Simulazione di IADD

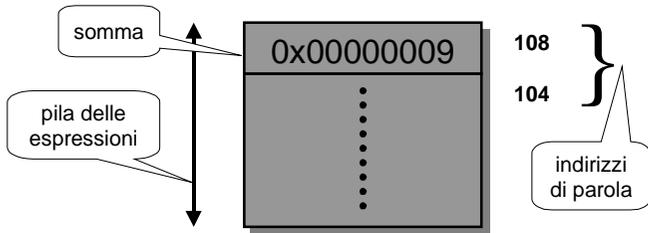
Animazione



Eseguire l'istruzione: IADD
Si addizionano due parole (32 bit);
gli addendi vengono tolti dalla pila

Simulazione di IADD

Animazione

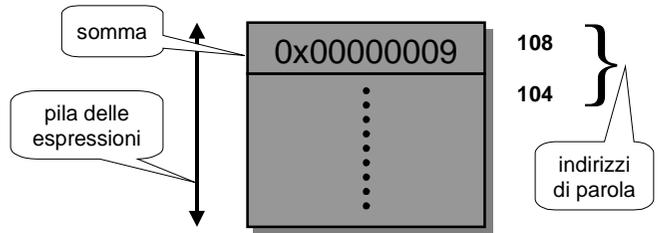


Istruzione IADD eseguita
Si addizionano due parole (32 bit);
gli addendi vengono tolti dalla pila

Simulazione di IADD

Animazione

Fine



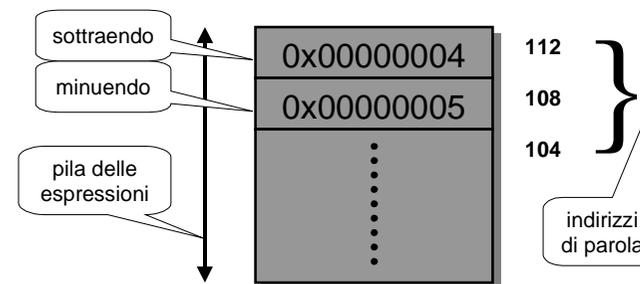
Istruzione IADD eseguita
Si addizionano due parole (32 bit);
gli addendi vengono tolti dalla pila

Simulazione di ISUB

Si sottraggono due parole (32 bit); minuendo e sottraendo vengono tolti dalla pila

27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 10

Simulazione di ISUB

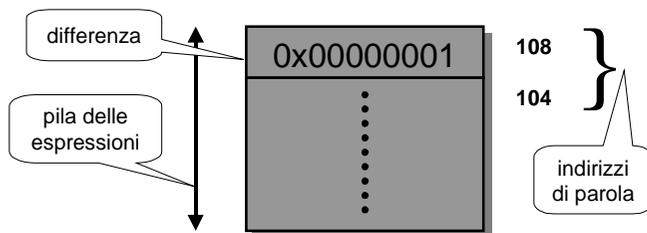


Eeguire l'istruzione: ISUB

Si sottraggono due parole (32 bit); minuendo e sottraendo vengono tolti dalla pila

27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 10

Simulazione di ISUB

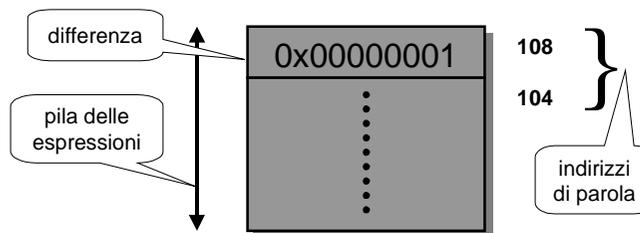


Istruzione ISUB eseguita

Si sottraggono due parole (32 bit); minuendo e sottraendo vengono tolti dalla pila

27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 10

Simulazione di ISUB



Istruzione ISUB eseguita

Si sottraggono due parole (32 bit); minuendo e sottraendo vengono tolti dalla pila

27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 10

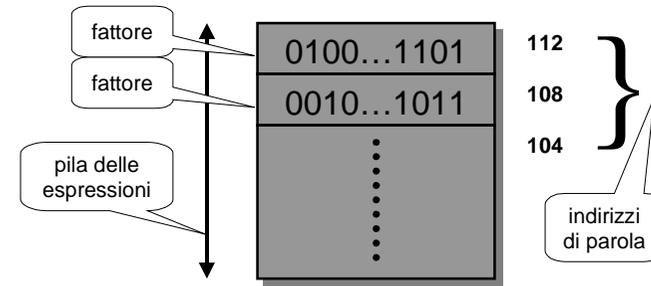
Simulazione di IAND

Animazione

Si calcola il prodotto logico bit-per-bit di due parole (32 bit); i fattori vengono tolti dalla pila

Simulazione di IAND

Animazione

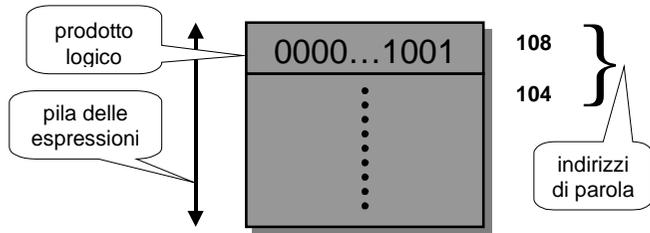


Eeguire l'istruzione: IAND

Si calcola il prodotto logico bit-per-bit di due parole (32 bit); i fattori vengono tolti dalla pila

Simulazione di IAND

Animazione



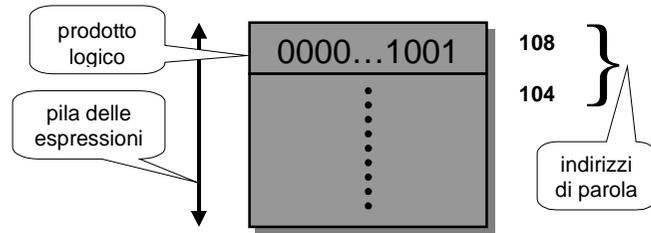
Istruzione IAND eseguita

Si calcola il prodotto logico bit-per-bit di due parole (32 bit); i fattori vengono tolti dalla pila

Simulazione di IAND

Animazione

Fine



Istruzione IAND eseguita

Si calcola il prodotto logico bit-per-bit di due parole (32 bit); i fattori vengono tolti dalla pila

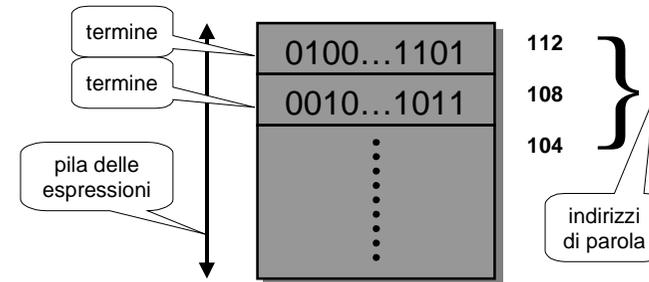
Simulazione di IOR

Animazione

Si calcola la somma logica bit-per-bit di due parole (32 bit); i termini vengono tolti dalla pila

Simulazione di IOR

Animazione

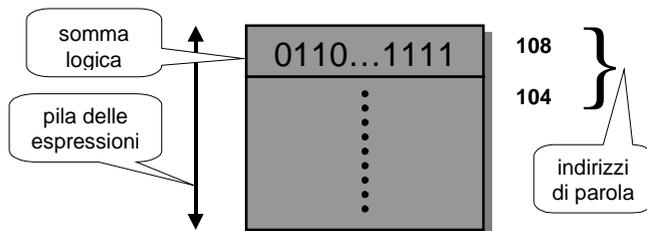


Eeguire l'istruzione: IOR

Si calcola la somma logica bit-per-bit di due parole (32 bit); i termini vengono tolti dalla pila

Simulazione di IOR

Animazione



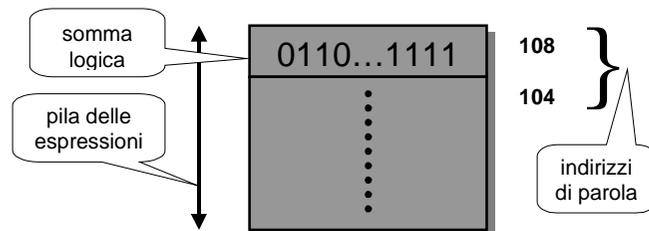
Istruzione IOR eseguita

Si calcola la somma logica bit-per-bit di due parole (32 bit); i termini vengono tolti dalla pila

Simulazione di IOR

Animazione

Fine



Istruzione IOR eseguita

Si calcola la somma logica bit-per-bit di due parole (32 bit); i termini vengono tolti dalla pila

Simulazione di INC

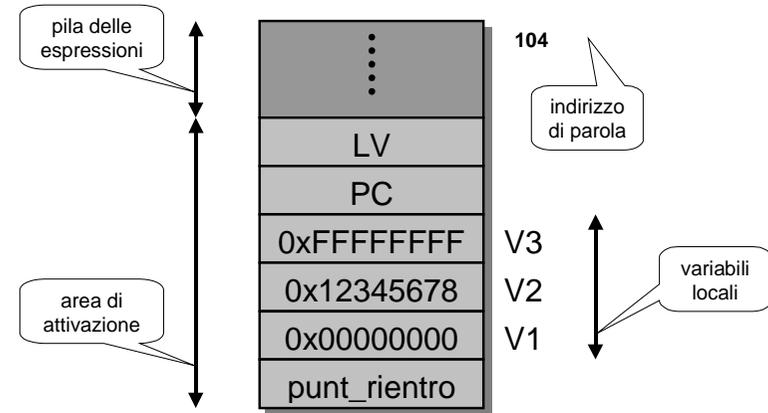
Animazione

Costante (8 bit) sommata a una var. loc. (32 bit)

27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 13

Simulazione di INC

Animazione



Eeguire l'istruzione: INC 1 15

Costante (8 bit) sommata a una var. loc. (32 bit)

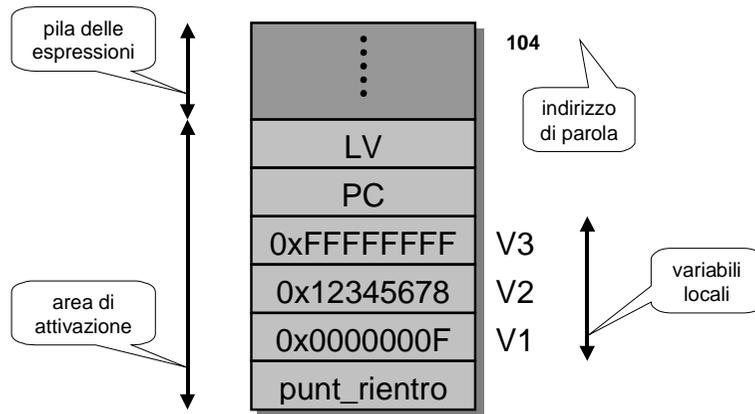
27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 13

Simulazione di INC

Animazione

Costante (8 bit) sommata a una var. loc. (32 bit)

27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 13



Istruzione INC 1 15 eseguita

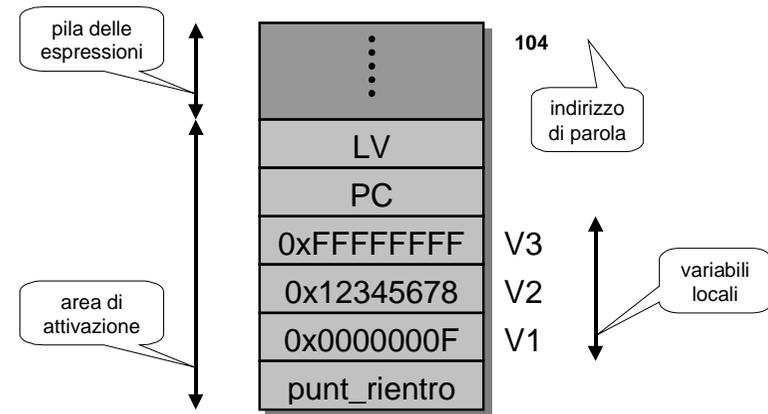
Simulazione di INC

Animazione

Fine

Costante (8 bit) sommata a una var. loc. (32 bit)

27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 13



Istruzione INC 1 15 eseguita

Istruzioni di caricamento-memorizzazione

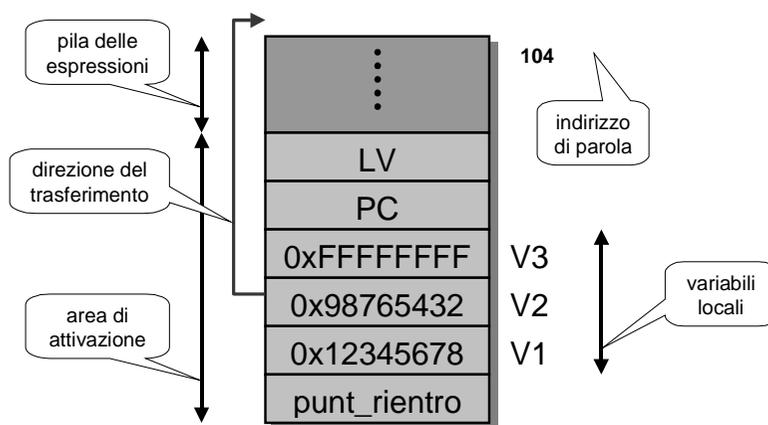
Hex	Mnemonico	Funzionamento: operazione e risultato
0x15	ILOAD numvar	Push della variabile locale "numvar" sulla pila
0x36	ISTORE numvar	Pop dell'elemento sulla pila nella var. loc. "numvar"
0x1A	ILOAD_0	Push della variabile locale numero 0 sulla pila*
0x1B	ILOAD_1	Push della variabile locale numero 1 sulla pila*
0x1C	ILOAD_2	Push della variabile locale numero 2 sulla pila*

- Le istruzioni operano su variabili locali e pila per il calcolo delle espressioni
- Le istruzioni operano su parole da 32 bit

*Sono forme abbreviate dell'istruzione ILOAD

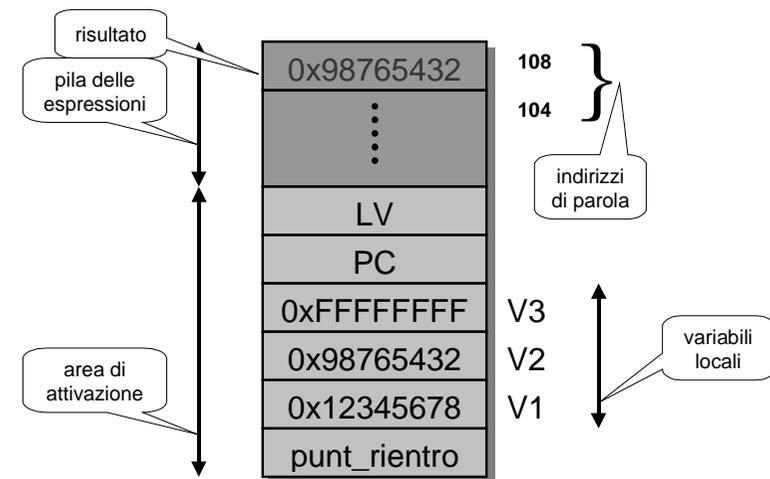
Simulazione di ILOAD

Simulazione di ILOAD



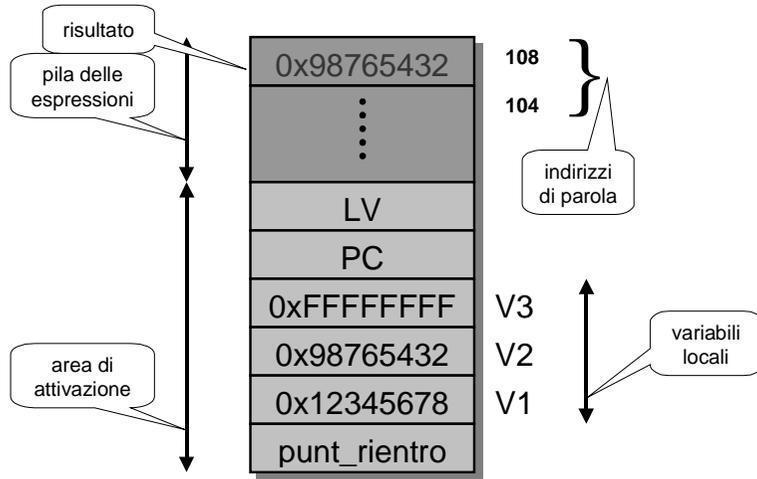
Eeguire l'istruzione: ILOAD 2

Simulazione di ILOAD



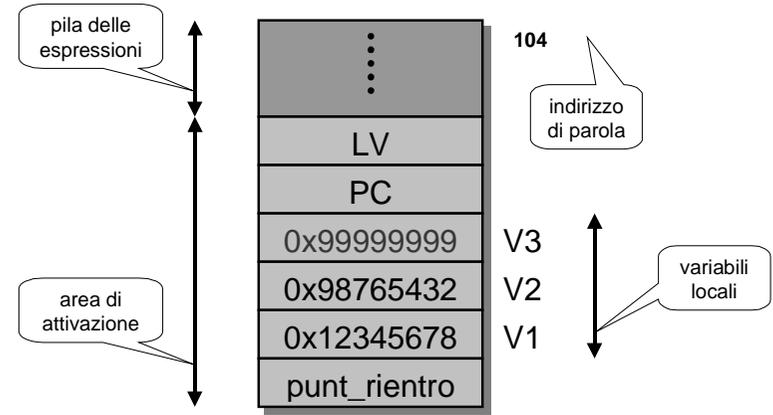
Istruzione ILOAD 2 eseguita

Simulazione di ILOAD



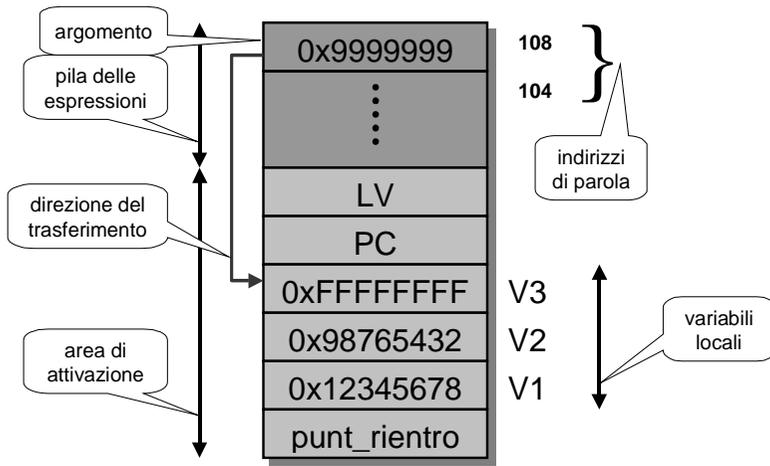
Istruzione ILOAD 2 eseguita

Simulazione di ISTORE



Istruzione ISTORE 3 eseguita

Simulazione di ISTORE

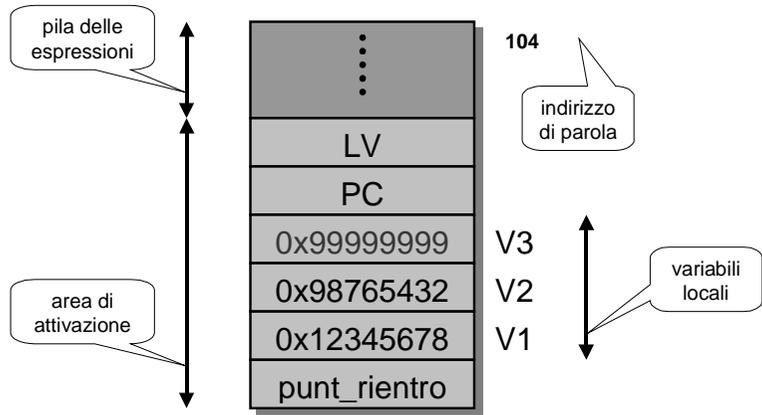


Eeguire l'istruzione: ISTORE 3

Simulazione di ISTORE

Simulazione di ISTORE

Animazione
Fine



Istruzione ISTORE 3 eseguita

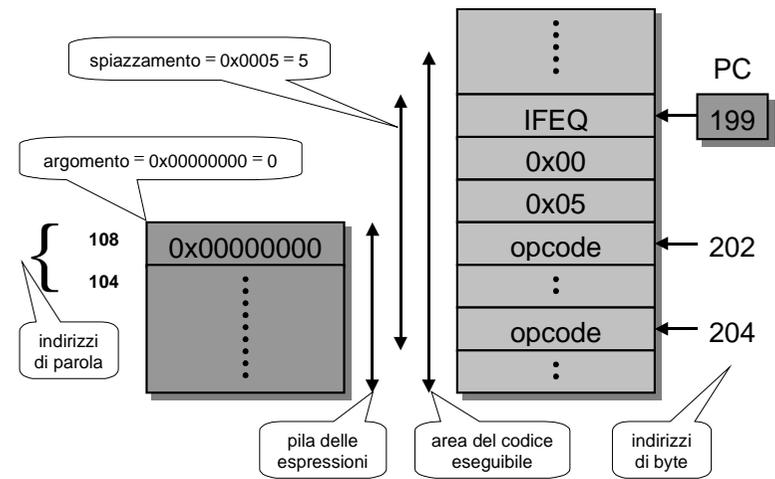
Istruzioni di salto

Hex	Mnemonico	Funzionamento: operazione e risultato
0x99	IFEQ spiazzamento	Salta se l'elemento in cima alla pila è = 0
0x9B	IFLT spiazzamento	Salta se l'elemento in cima alla pila è < 0
0x9F	IFCMPEQ spiazzamento	Salta se i 2 elementi in cima alla pila sono =
0xA7	GOTO spiazzamento	Salta in modo incondizionato
0xAC	IRETURN	Rientra da sottoprogramma
0xB6	INVOKEVIRTUAL spiazzamento	Salta a sottoprogramma

- Le istruzioni IF* e GOTO operano sulla pila delle espressioni, con parole da 32 bit, e sul contatore di programma PC
- Per i sottoprogrammi trattazione a parte

Simulazione di IFEQ

Animazione

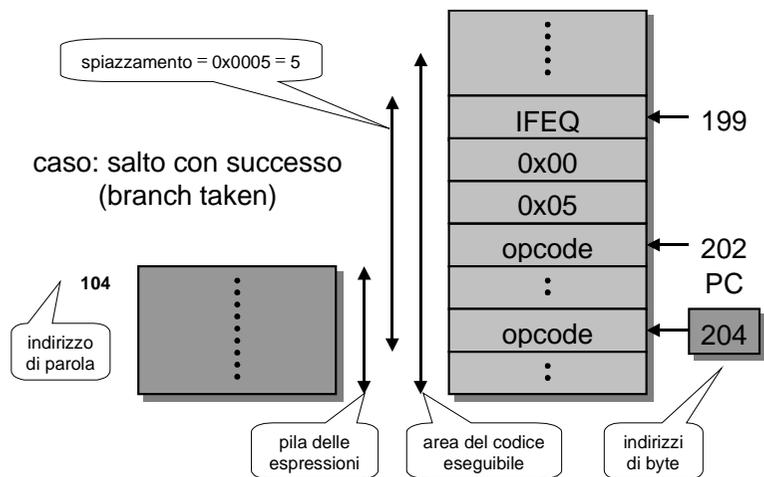


Eeguire l'istruzione: IFEQ 5

Simulazione di IFEQ

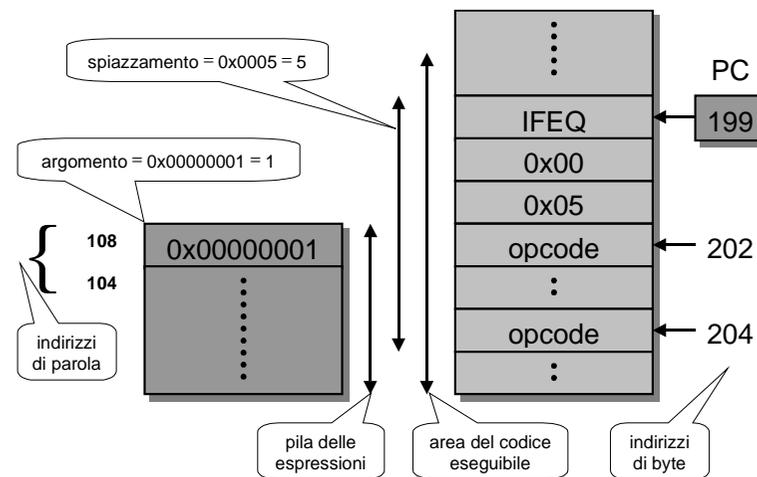
Animazione

Simulazione di IFEQ



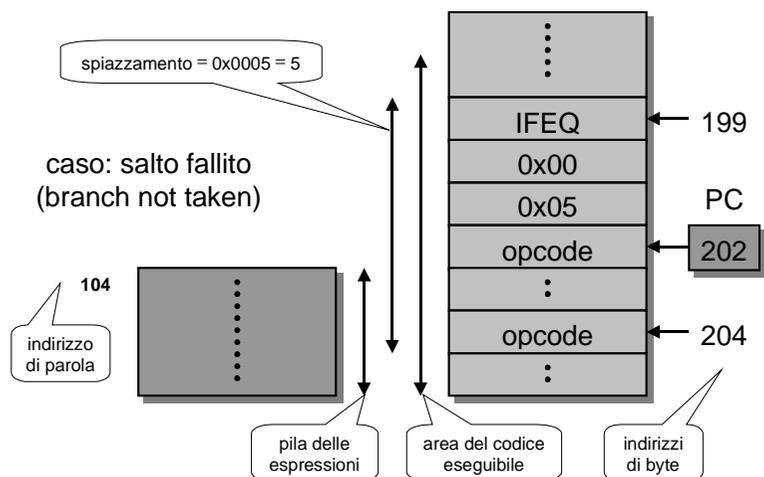
Istruzione IFEQ 5 eseguita (con successo)

Simulazione di IFEQ



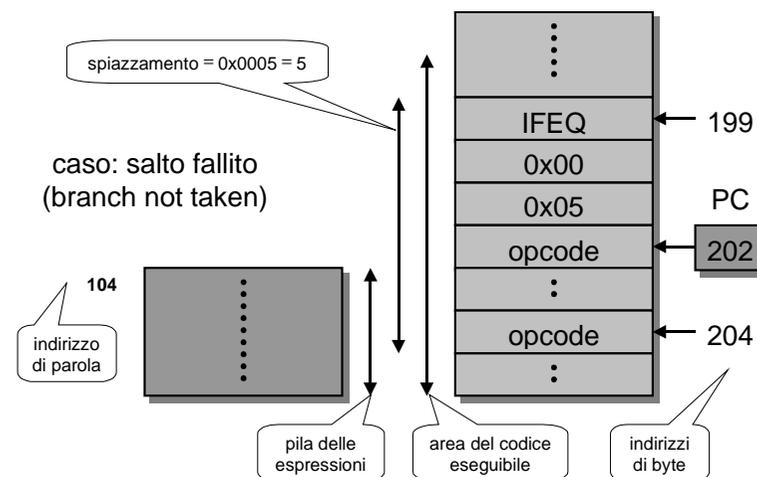
Eseguire l'istruzione: IFEQ 5

Simulazione di IFEQ



Istruzione IFEQ 5 eseguita (con fallimento)

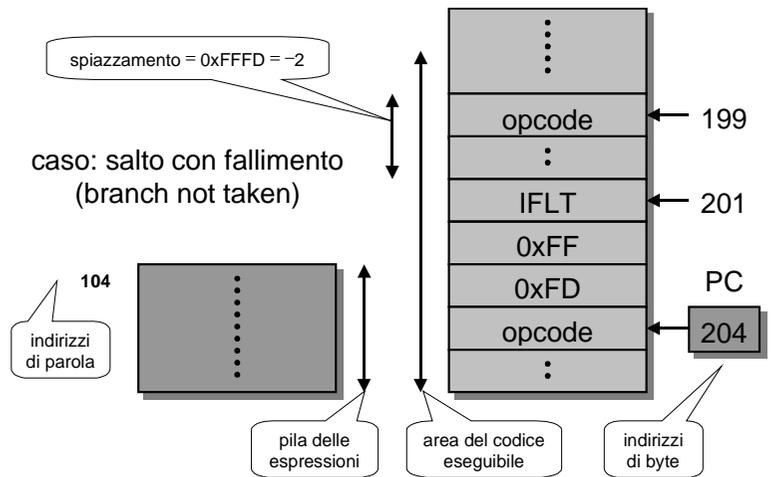
Simulazione di IFEQ



Istruzione IFEQ 5 eseguita (con fallimento)

Simulazione di IFLT

Animazione

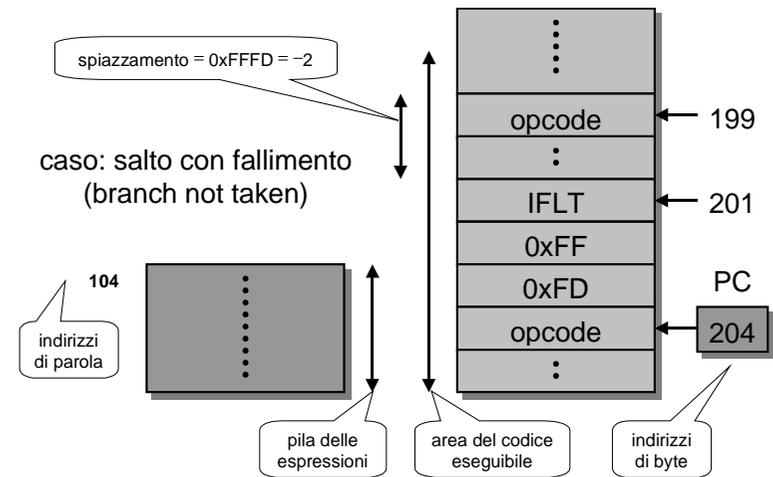


Istruzione IFLT -2 eseguita (con fallimento)

Simulazione di IFLT

Animazione

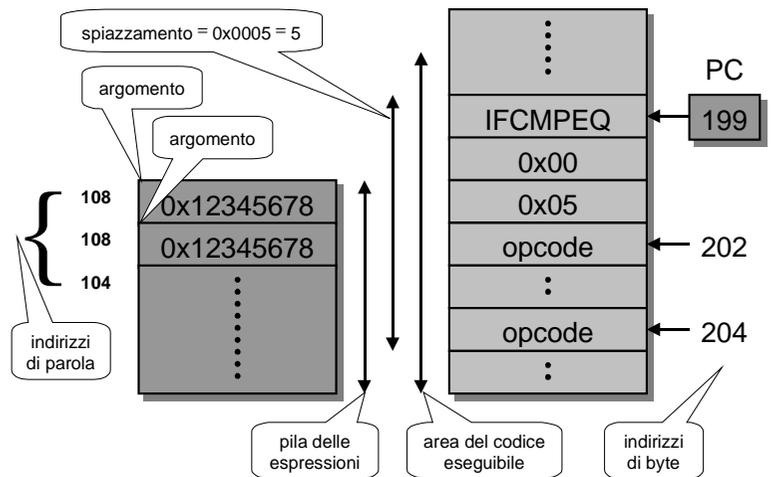
Fine



Istruzione IFLT -2 eseguita (con fallimento)

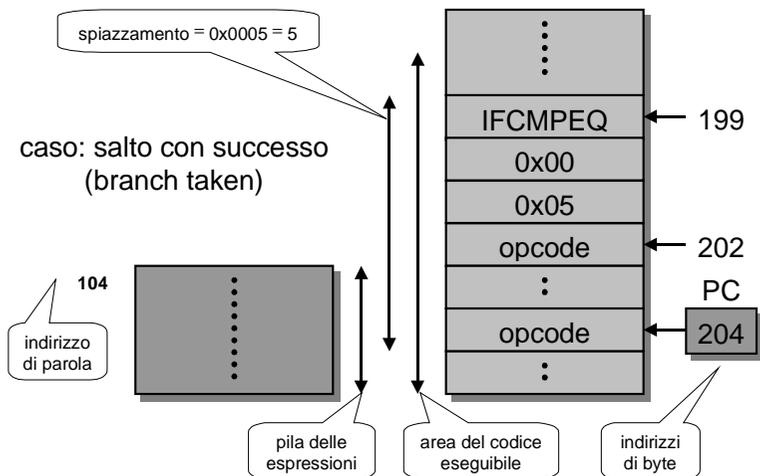
Simulazione di IFCMPEQ

Animazione



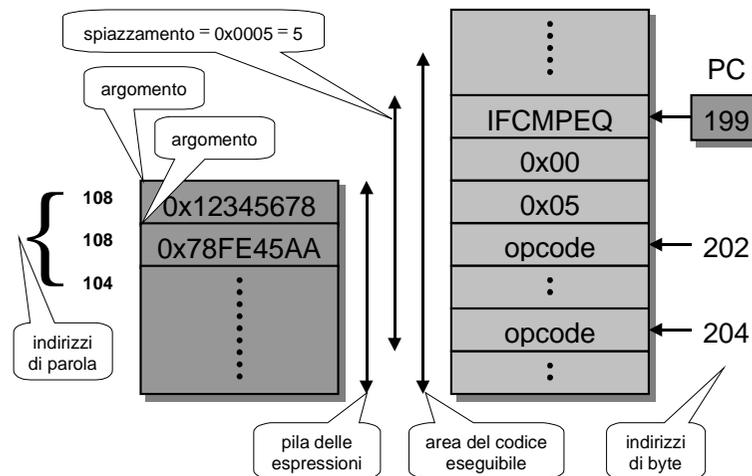
Eseguire l'istruzione: IFCMPEQ 5

Simulazione di IFCMPEQ



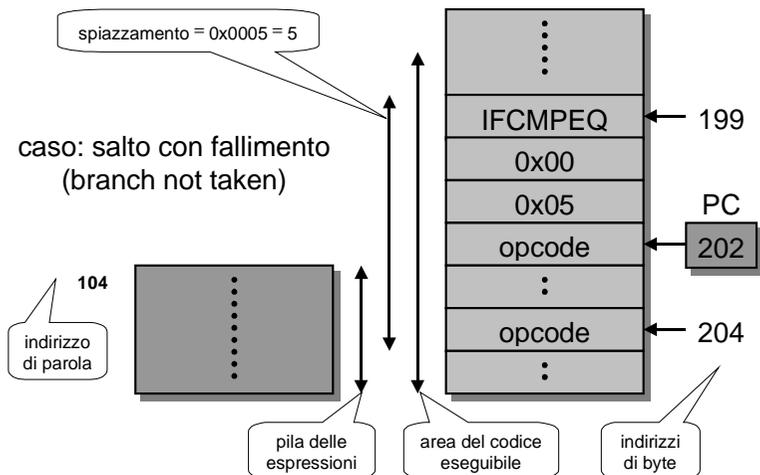
Istruzione IFCMPEQ 5 eseguita (con successo)

Simulazione di IFCMPEQ



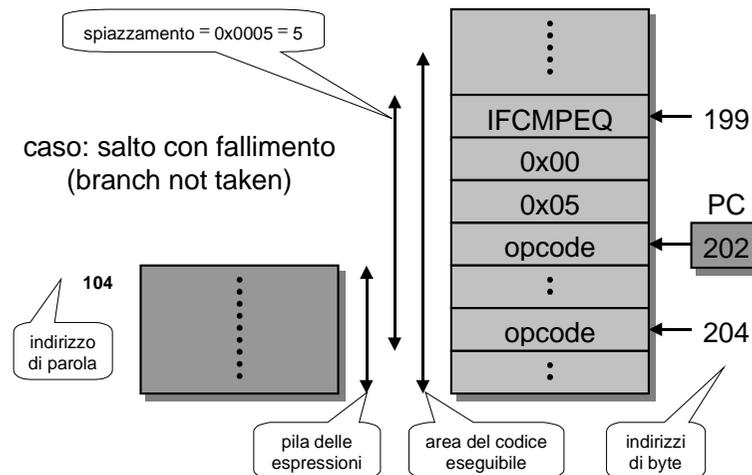
Eseguire l'istruzione: IFCMPEQ 5

Simulazione di IFCMPEQ



Istruzione IFCMPEQ 5 eseguita (con fallimento)

Simulazione di IFCMPEQ



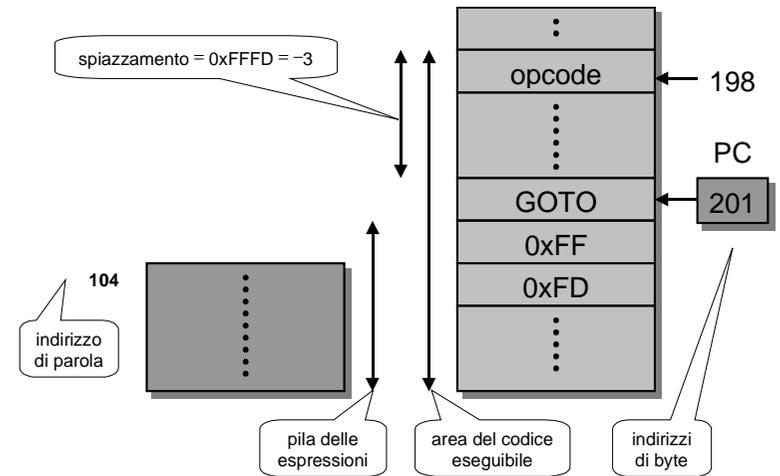
Istruzione IFCMPEQ 5 eseguita (con fallimento)

Simulazione di GOTO

Animazione

Simulazione di GOTO

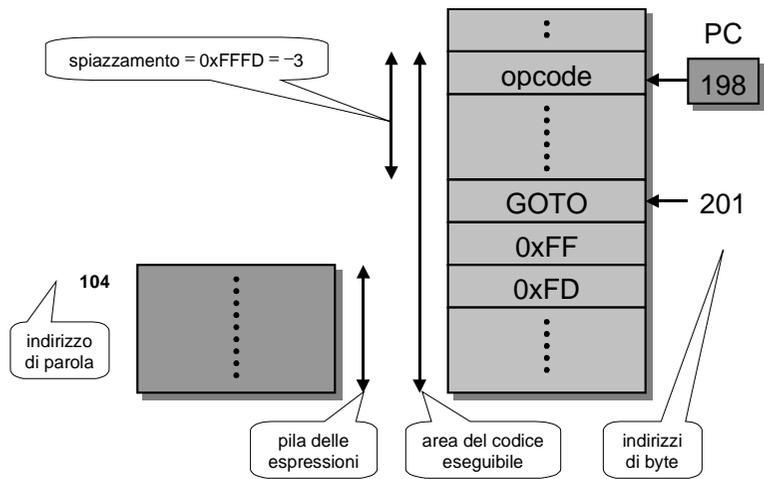
Animazione



Eeguire l'istruzione: GOTO -3

Simulazione di GOTO

Animazione

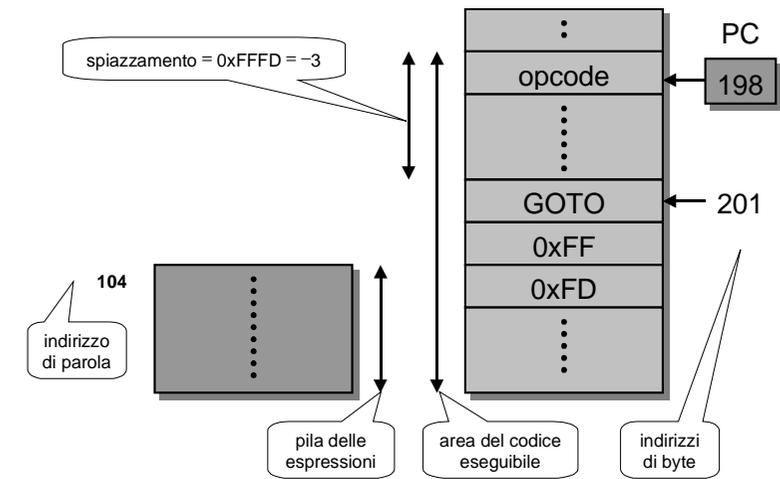


Istruzione GOTO -3 eseguita

Simulazione di GOTO

Animazione

Fine



Istruzione GOTO -3 eseguita

Istruzioni di manipolazione della pila

Hex	Mnemonic	Funzionamento: operazione e risultato
0x10	BIPUSH byte	Push del valore "byte" (8 bit) sulla cima della pila
0x13	LDCW numcost	Push della costante "numcost" sulla pila
0x57	POP	Elimina la parola (32 bit) in cima alla pila
0x59	DUP	Duplica la parola (32 bit) in cima alla pila
0x5F	SWAP	Scambia le 2 parole (32 bit) in cima alla pila

- Questo gruppo di istruzioni è misto, ma per la maggior parte contiene istruzioni che operano sulla pila e sull'area delle costanti, con parole da 32 bit

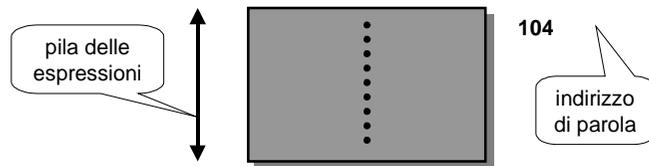
27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 22

Simulazione di BIPUSH

Il byte da scrivere viene esteso (in segno) a formare una parola da 32 bit (vedere l'estensione di segno in complemento a 2)

27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 23

Simulazione di BIPUSH

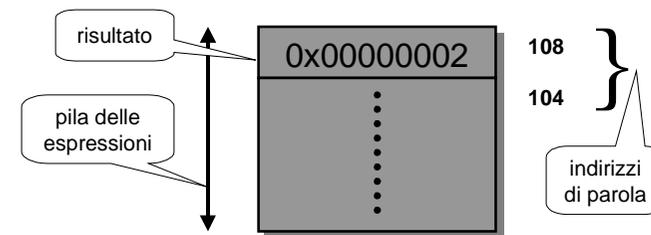


Eeguire l'istruzione: BIPUSH 0x02

Il byte da scrivere viene esteso (in segno) a formare una parola da 32 bit (vedere l'estensione di segno in complemento a 2)

27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 23

Simulazione di BIPUSH



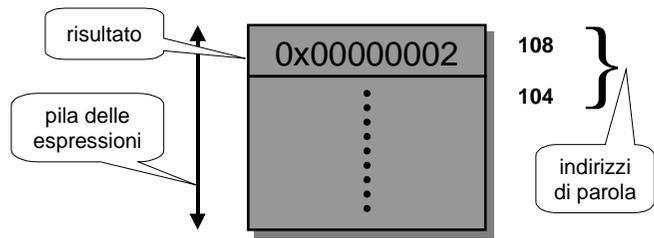
Istruzione BIPUSH 0x02 eseguita

Il byte da scrivere viene esteso (in segno) a formare una parola da 32 bit (vedere l'estensione di segno in complemento a 2)

27/03/01 Informatica II - Il livello microarchitettura - lez. 3 - L. Breveglieri pp. 23

Simulazione di BIPUSH

Animazione
Fine



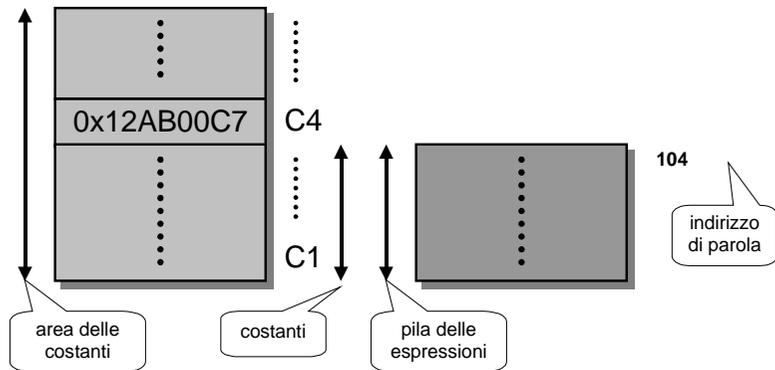
Istruzione BIPUSH 0x02 eseguita
Il byte da scrivere viene esteso (in segno)
a formare una parola da 32 bit (vedere
l'estensione di segno in complemento a 2)

Simulazione di LDCW

Animazione

Simulazione di LDCW

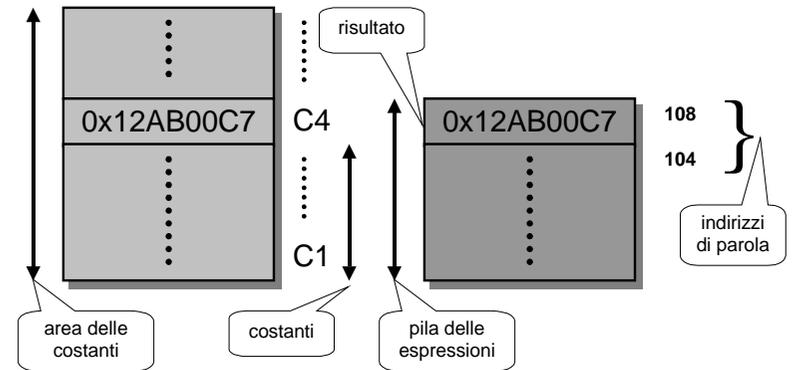
Animazione



Eeguire l'istruzione: LDCW 4

Simulazione di LDCW

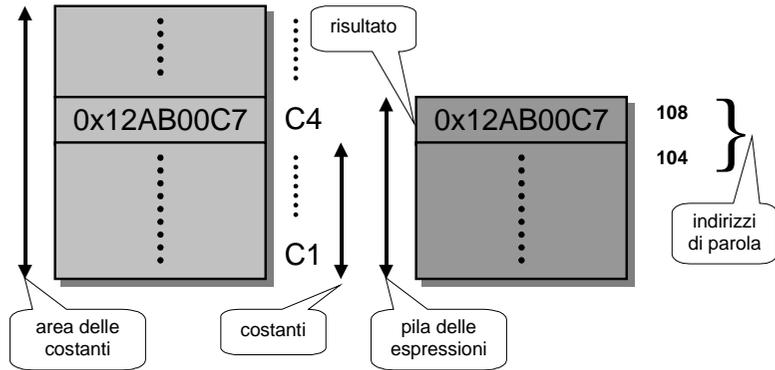
Animazione



Istruzione LDCW 4 eseguita

Simulazione di LDCW

Animazione
Fine



Istruzione LDCW 4 eseguita

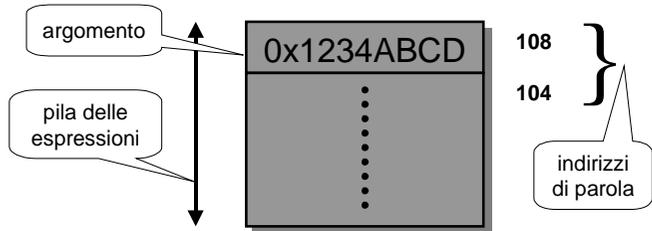
Simulazione di POP

Animazione

Si cancella una parola (32 bit)

Simulazione di POP

Animazione

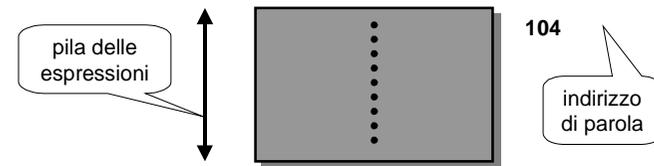


Eeguire l'istruzione POP

Si cancella una parola (32 bit)

Simulazione di POP

Animazione

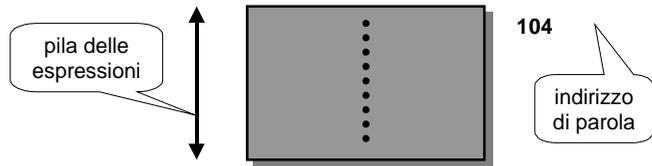


Istruzione POP eseguita

Si cancella una parola (32 bit)

Simulazione di POP

Animazione
Fine



Istruzione POP eseguita

Si cancella una parola (32 bit)

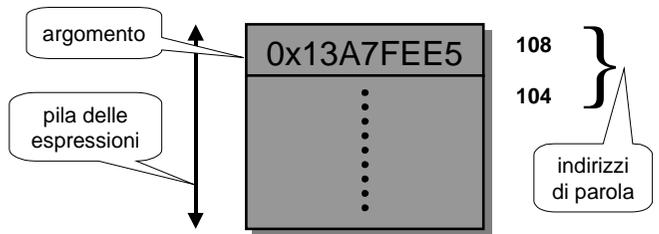
Simulazione di DUP

Animazione

Si duplica una parola (32 bit)

Simulazione di DUP

Animazione

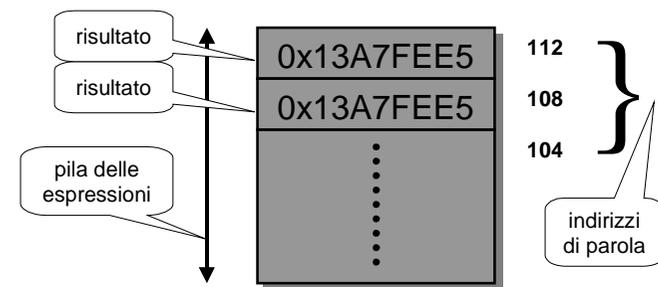


Eseguire l'istruzione DUP

Si duplica una parola (32 bit)

Simulazione di DUP

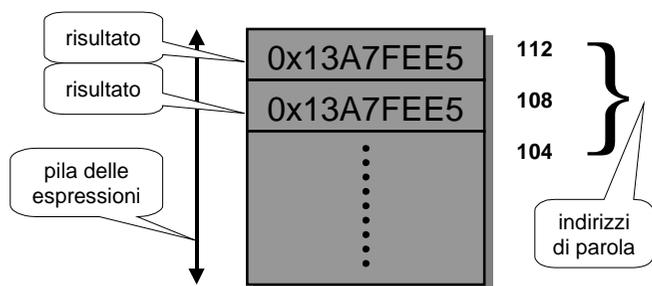
Animazione



Istruzione DUP eseguita

Si duplica una parola (32 bit)

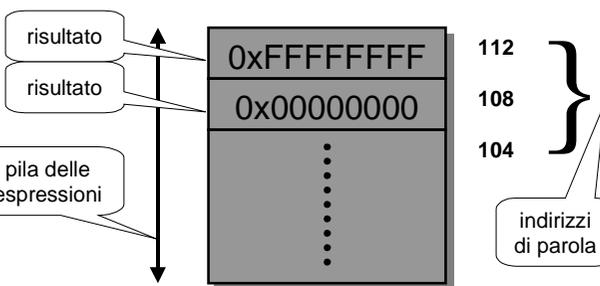
Simulazione di DUP



Istruzione DUP eseguita

Si duplica una parola (32 bit)

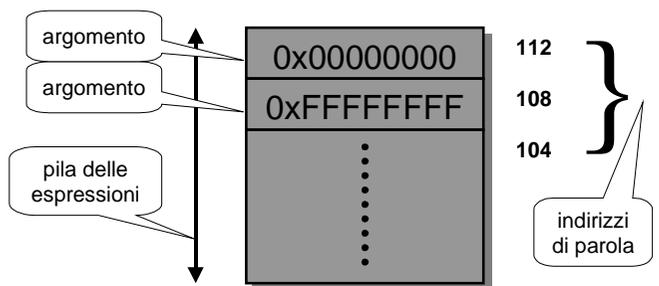
Simulazione di SWAP



Istruzione SWAP eseguita

Si scambiano due parole (32 bit)

Simulazione di SWAP

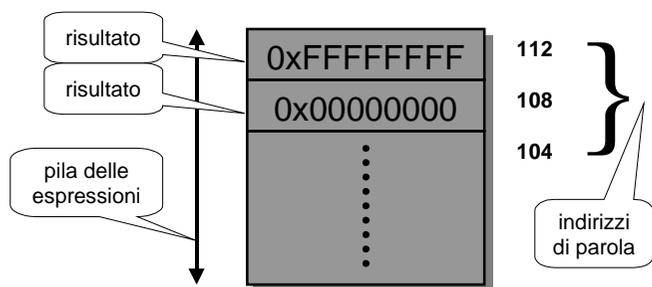


Eeguire l'istruzione SWAP

Si scambiano due parole (32 bit)

Simulazione di SWAP

Simulazione di SWAP



Istruzione SWAP eseguita

Si scambiano due parole (32 bit)

Istruzioni di controllo

Hex	Mnemonic	Funzionamento: operazione e risultato
0x00	NOP	Nessuna operazione
0xC4	WIDE	L'istruzione seguente ha un argomento di 16 bit

- Altre possibili istruzioni di controllo:
 - HALT: arresto processore
 - Controllo delle interruzioni
 - ...
- Sono comunque tutte istruzioni molto dipendenti dalla struttura del processore

Ultima slide
prima della
piazzola di sosta

Istruzioni di I/O

- Il processore IJVM non dispone di istruzioni macchina di ingresso/uscita
- Per comunicare con le unità funzionali di I/O (periferiche), il processore IJVM si serve di una libreria di funzioni Java predefinite, che si usano come dei normali sottoprogrammi
- Altri tipi di processore, comunque, dispongono di istruzioni di I/O, facenti parte del linguaggio macchina

Esempio di programma IJVM

- Si considera un semplice programma Java (ma valido anche in C), che esegue alcuni assegnamenti e un'istruzione condizionale "if-then-else"
- Di questo programma verranno illustrati:
 - il codice sorgente Java
 - la traduzione in linguaggio macchina IJVM
 - la simulazione dell'esecuzione
 - e la codifica del programma in binario

Il programma sorgente Java (o C)

```

    I = J + K; /* assegnamento */
    if (I == 3) { /* condizione */
        K = 0; /* ramo THEN */
    } else { /* espressione */
        J = J - 1; /* ramo ELSE */
    } /* espressione */

```

- Si può immaginare questo segmento di programma come corpo di una funzione

Il programma tradotto in IJVM

# Riga	Etichetta	Opcod	Argomenti	Commento	
1		ILOAD	J	I = J + K	Assegnamento
2		ILOAD	K		
3		IADD			Valutazione Condizione
4		ISTORE	I		
5		ILOAD	I	if (I == 3)	Ramo ELSE
6		BIPUSH	3		
7		IFCMPEQ	RAMO_THEN		Ramo THEN
8	RAMO_ELSE:	ILOAD	J	J = J - 1	
9		BIPUSH	1		
10		ISUB			
11		ISTORE	J		
12		GOTO	FINE		
13	RAMO_THEN:	BIPUSH	0	K = 0	
14		ISTORE	K		
15	FINE:		

Simulazione dell'esecuzione (I)

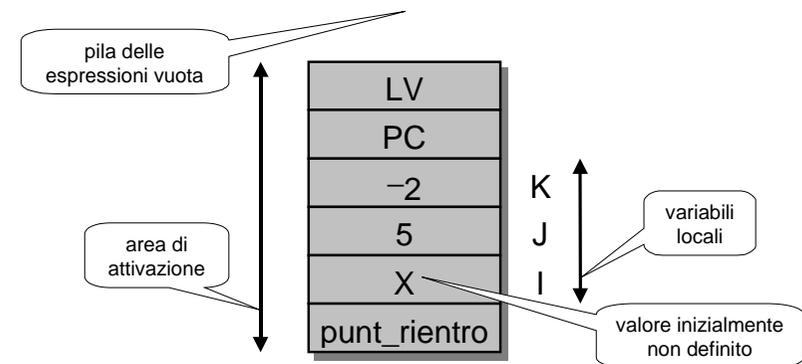
Animazione

caso: $J = 5$, $K = -2$, pertanto $I = J + K = 5 - 2 = 3$

Simulazione dell'esecuzione (I)

Animazione

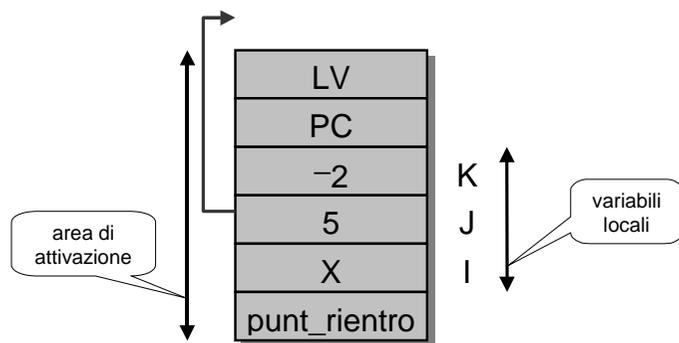
caso: $J = 5$, $K = -2$, pertanto $I = J + K = 5 - 2 = 3$



INIZIO: stato di partenza dell'area di attivazione

Simulazione dell'esecuzione (I)

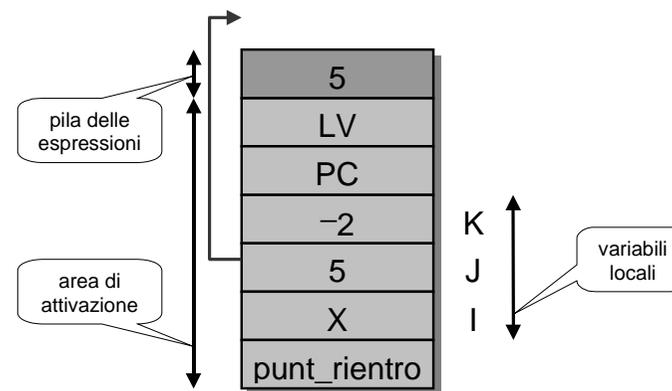
caso: $J = 5$, $K = -2$, pertanto $I = J + K = 5 - 2 = 3$



Eseguire l'istruzione: ILOAD J

Simulazione dell'esecuzione (I)

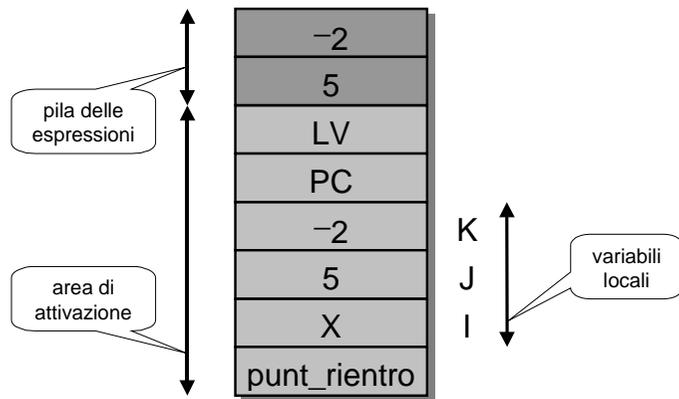
caso: $J = 5$, $K = -2$, pertanto $I = J + K = 5 - 2 = 3$



ILOAD J eseguita; eseguire l'istruzione: ILOAD K

Simulazione dell'esecuzione (I)

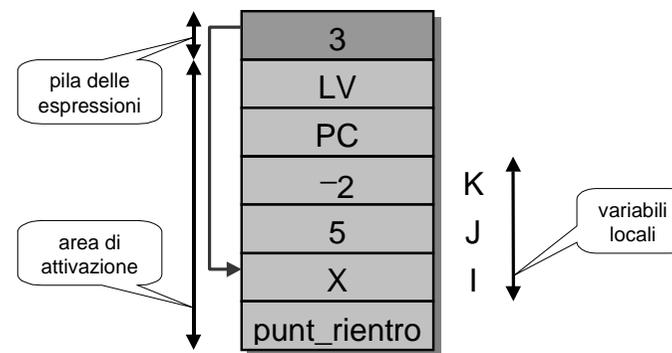
caso: $J = 5$, $K = -2$, pertanto $I = J + K = 5 - 2 = 3$



ILOAD K eseguita; eseguire l'istruzione: IADD

Simulazione dell'esecuzione (I)

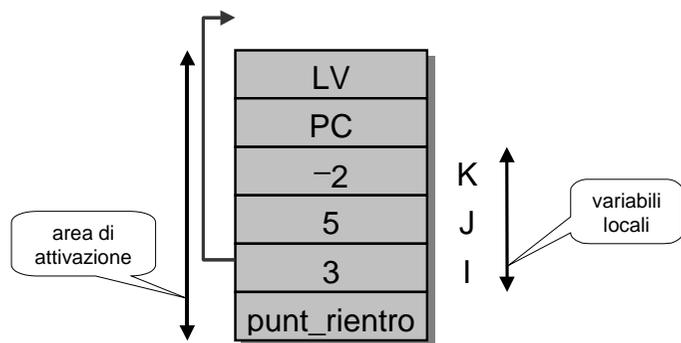
caso: $J = 5$, $K = -2$, pertanto $I = J + K = 5 - 2 = 3$



IADD eseguita; eseguire l'istruzione: ISTORE I

Simulazione dell'esecuzione (I)

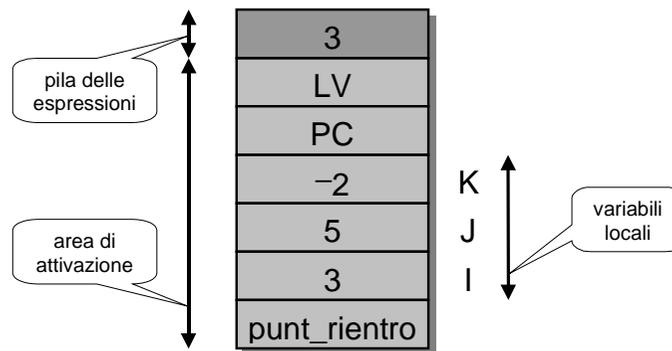
caso: $J = 5$, $K = -2$, pertanto $I = J + K = 5 - 2 = 3$



ISTORE I eseguita; eseguire l'istruzione: ILOAD I

Simulazione dell'esecuzione (I)

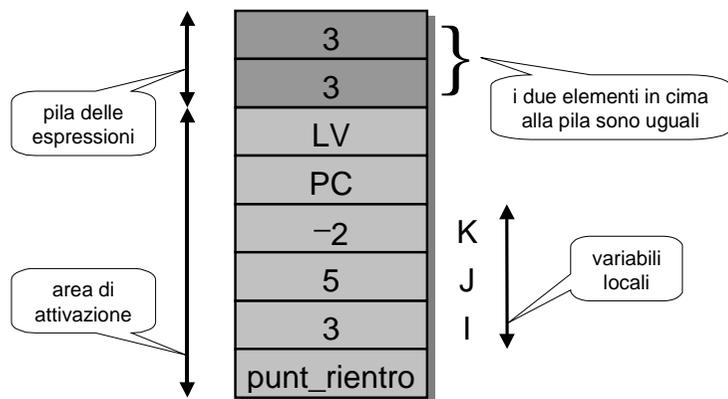
caso: $J = 5$, $K = -2$, pertanto $I = J + K = 5 - 2 = 3$



ILOAD I eseguita; eseguire l'istruzione: BIPUSH 3

Simulazione dell'esecuzione (I)

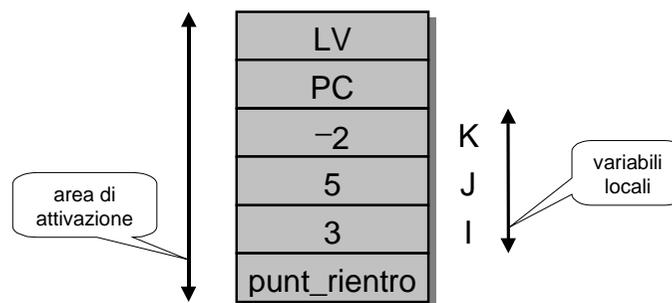
caso: $J = 5$, $K = -2$, pertanto $I = J + K = 5 - 2 = 3$



BIPUSH 3 eseguita; eseguire: IFCMPEQ RAMO_THEN

Simulazione dell'esecuzione (I)

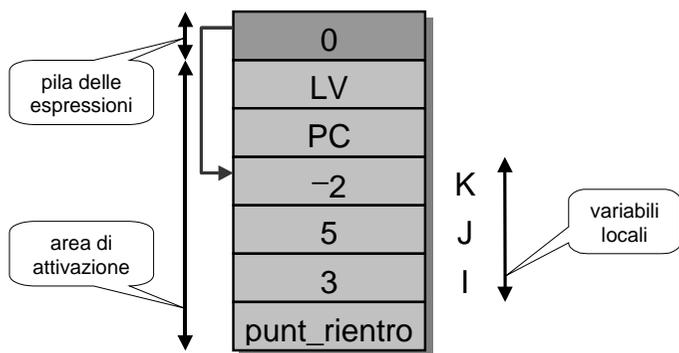
caso: $J = 5$, $K = -2$, pertanto $I = J + K = 5 - 2 = 3$



IFCMPEQ eseguita (con successo); eseguire: BIPUSH 0

Simulazione dell'esecuzione (I)

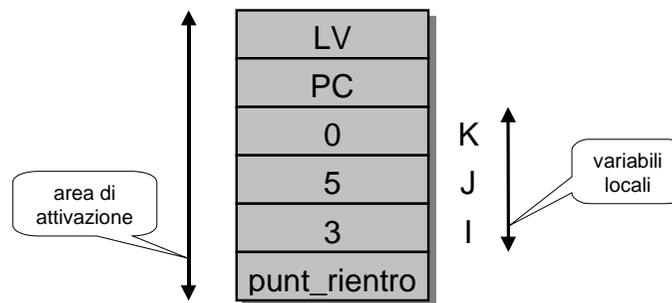
caso: $J = 5$, $K = -2$, pertanto $I = J + K = 5 - 2 = 3$



BIPUSH 0 eseguita; eseguire: ISTORE K

Simulazione dell'esecuzione (I)

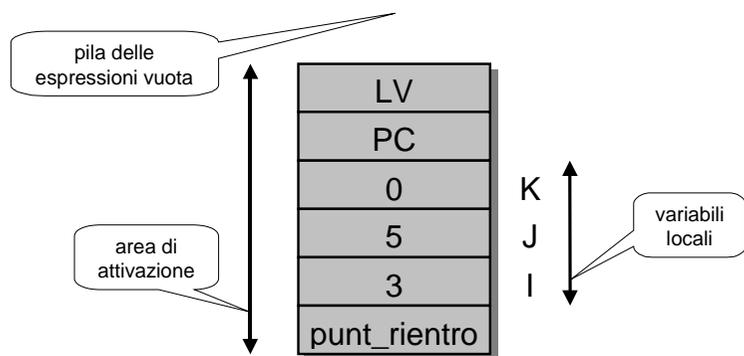
caso: $J = 5$, $K = -2$, pertanto $I = J + K = 5 - 2 = 3$



BIPUSH 0 eseguita; eseguire: FINE ... (fine del prog.)

Simulazione dell'esecuzione (I)

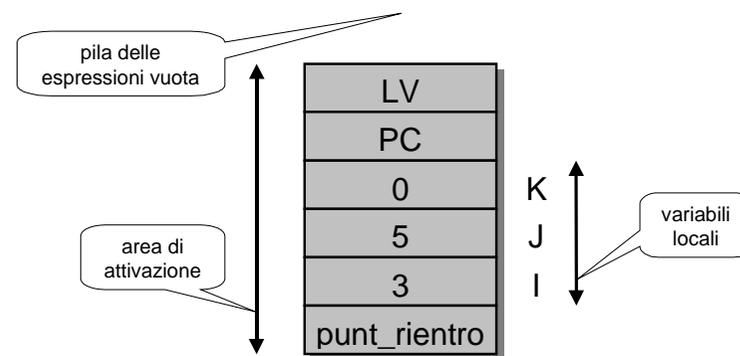
caso: $J = 5$, $K = -2$, pertanto $I = J + K = 5 - 2 = 3$



FINE: stato terminale dell'area di attivazione

Simulazione dell'esecuzione (I)

caso: $J = 5$, $K = -2$, pertanto $I = J + K = 5 - 2 = 3$



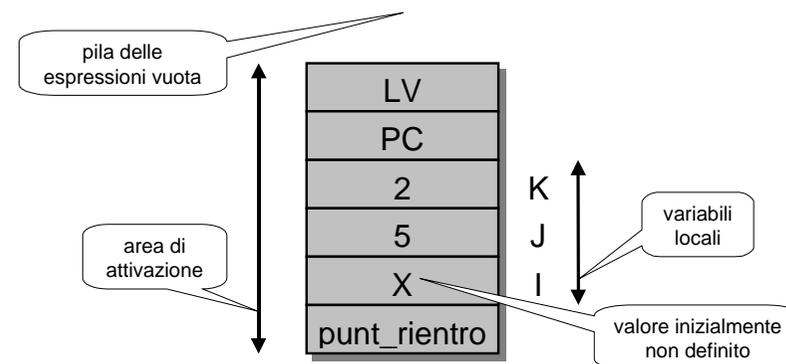
FINE: stato terminale dell'area di attivazione

Simulazione dell'esecuzione (II)

caso: $J = 5$, $K = 2$, pertanto $I = J + K = 5 + 2 = 7$

Simulazione dell'esecuzione (II)

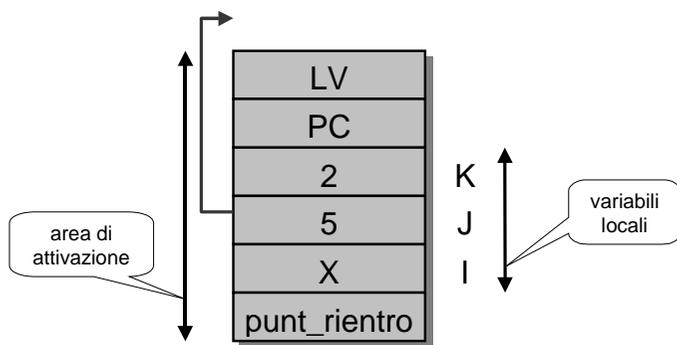
caso: $J = 5$, $K = 2$, pertanto $I = J + K = 5 + 2 = 7$



INIZIO: stato di partenza dell'area di attivazione

Simulazione dell'esecuzione (II)

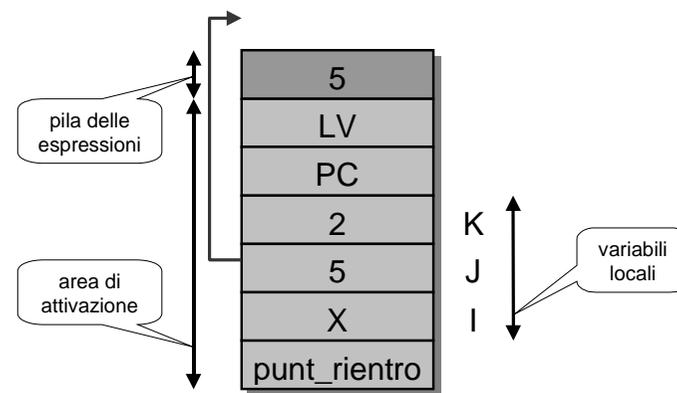
caso: $J = 5$, $K = 2$, pertanto $I = J + K = 5 + 2 = 7$



Eeguire l'istruzione: ILOAD J

Simulazione dell'esecuzione (II)

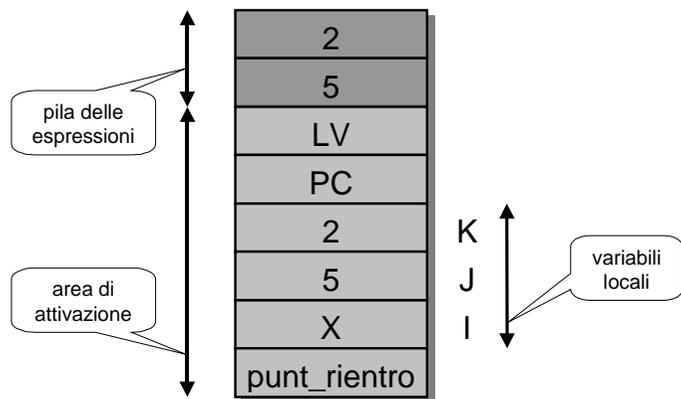
caso: $J = 5$, $K = 2$, pertanto $I = J + K = 5 + 2 = 7$



ILOAD J eseguita; eseguire l'istruzione: ILOAD K

Simulazione dell'esecuzione (II)

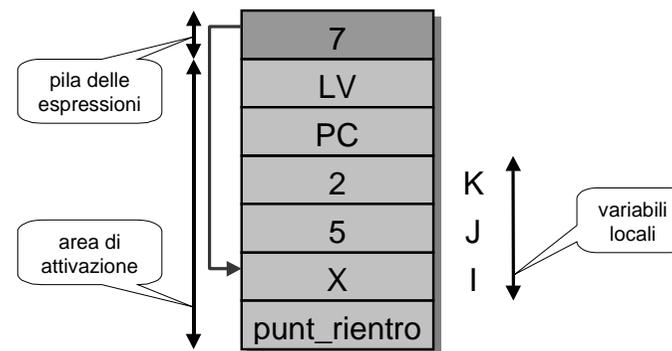
caso: $J = 5$, $K = 2$, pertanto $I = J + K = 5 + 2 = 7$



ILOAD K eseguita; eseguire l'istruzione: IADD

Simulazione dell'esecuzione (II)

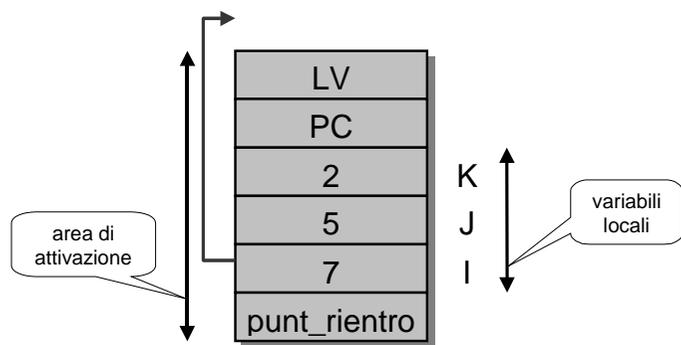
caso: $J = 5$, $K = 2$, pertanto $I = J + K = 5 + 2 = 7$



IADD eseguita; eseguire l'istruzione: ISTORE I

Simulazione dell'esecuzione (II)

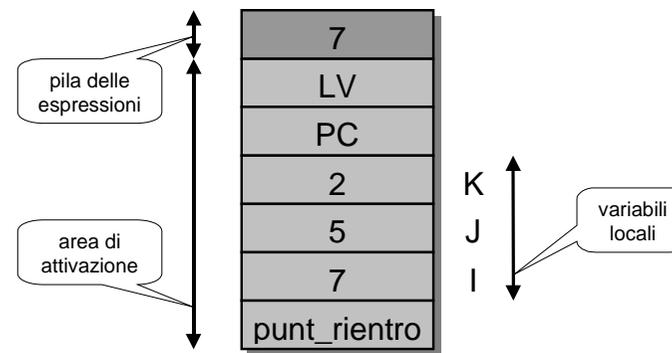
caso: $J = 5$, $K = 2$, pertanto $I = J + K = 5 + 2 = 7$



ISTORE I eseguita; eseguire l'istruzione: ILOAD I

Simulazione dell'esecuzione (II)

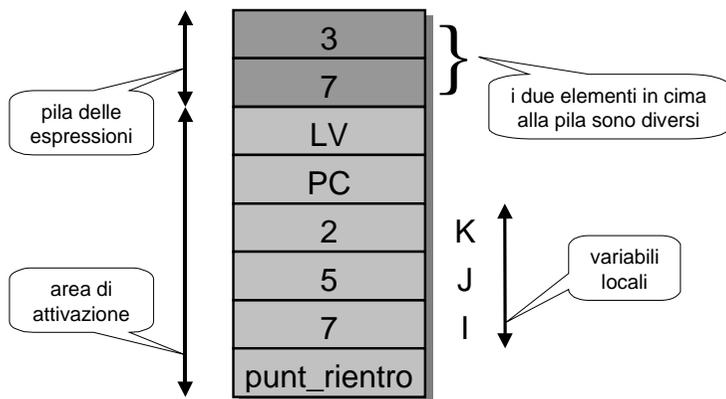
caso: $J = 5$, $K = 2$, pertanto $I = J + K = 5 + 2 = 7$



ILOAD I eseguita; eseguire l'istruzione: BIPUSH 3

Simulazione dell'esecuzione (II)

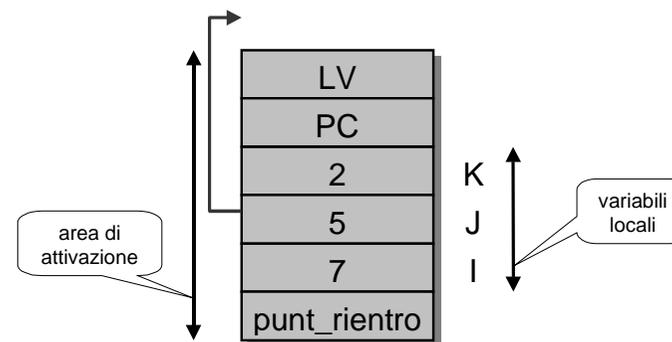
caso: $J = 5$, $K = 2$, pertanto $I = J + K = 5 + 2 = 7$



BIPUSH 3 eseguita; eseguire: IFCMPEQ RAMO_THEN

Simulazione dell'esecuzione (II)

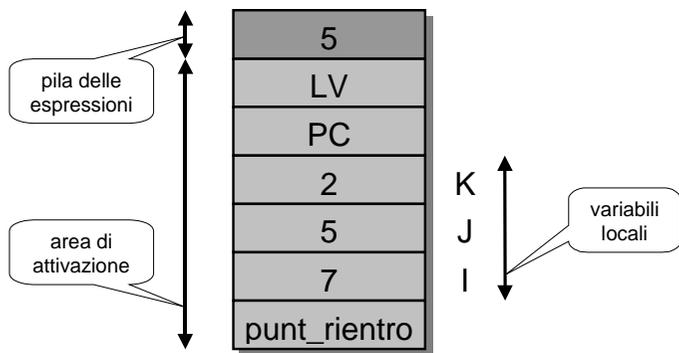
caso: $J = 5$, $K = 2$, pertanto $I = J + K = 5 + 2 = 7$



IFCMPEQ eseguita (con fallimento); eseguire: ILOAD J

Simulazione dell'esecuzione (II)

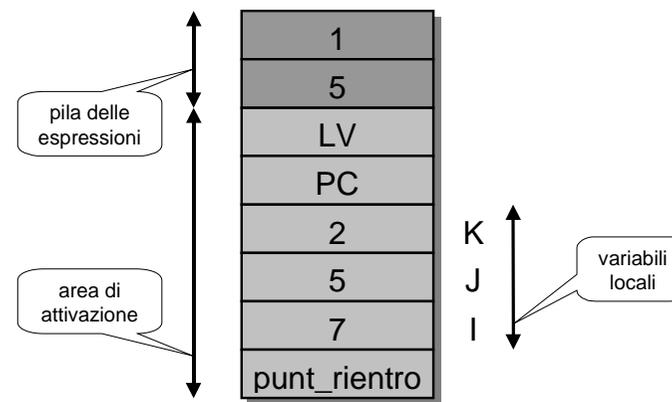
caso: $J = 5$, $K = 2$, pertanto $I = J + K = 5 + 2 = 7$



ILOAD J eseguita; eseguire l'istruzione: BIPUSH 1

Simulazione dell'esecuzione (II)

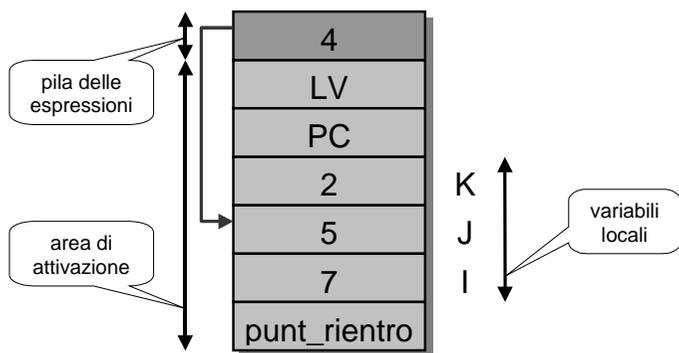
caso: $J = 5$, $K = 2$, pertanto $I = J + K = 5 + 2 = 7$



BIPUSH 1 eseguita; eseguire l'istruzione: ISUB

Simulazione dell'esecuzione (II)

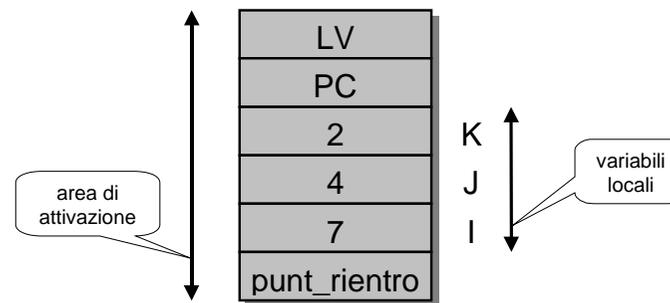
caso: $J = 5$, $K = 2$, pertanto $I = J + K = 5 + 2 = 7$



ISUB eseguita; eseguire l'istruzione: ISTORE J

Simulazione dell'esecuzione (II)

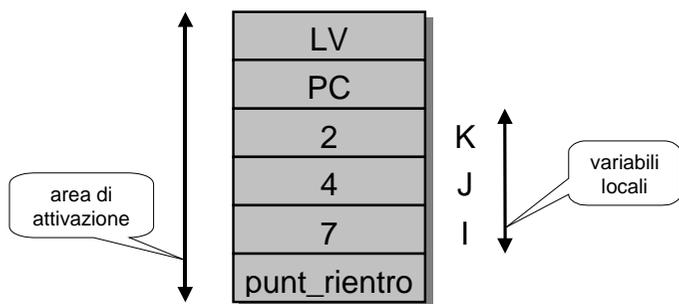
caso: $J = 5$, $K = 2$, pertanto $I = J + K = 5 + 2 = 7$



ISTORE J eseguita; eseguire l'istruzione: GOTO FINE

Simulazione dell'esecuzione (II)

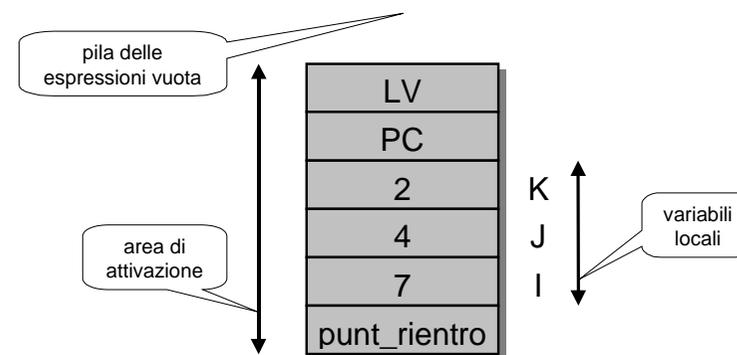
caso: $J = 5$, $K = 2$, pertanto $I = J + K = 5 + 2 = 7$



GOTO eseguita; eseguire l'istruzione: FINE ... (fine prog.)

Simulazione dell'esecuzione (II)

caso: $J = 5$, $K = 2$, pertanto $I = J + K = 5 + 2 = 7$

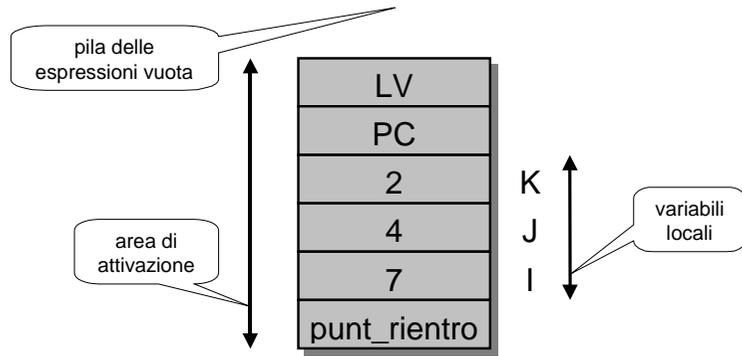


FINE: stato terminale dell'area di attivazione

Simulazione dell'esecuzione (II)

Animazione
Fine

caso: $J = 5, K = 2$, pertanto $I = J + K = 5 + 2 = 7$



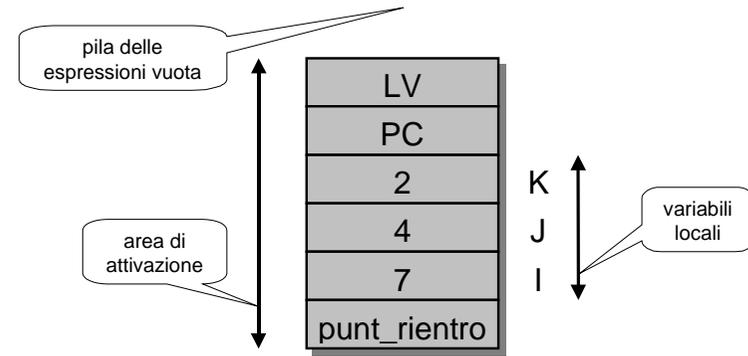
FINE: stato terminale dell'area di attivazione

Ultima slide
prima della
piazzola di sosta

Simulazione dell'esecuzione (II)

Animazione
Fine

caso: $J = 5, K = 2$, pertanto $I = J + K = 5 + 2 = 7$

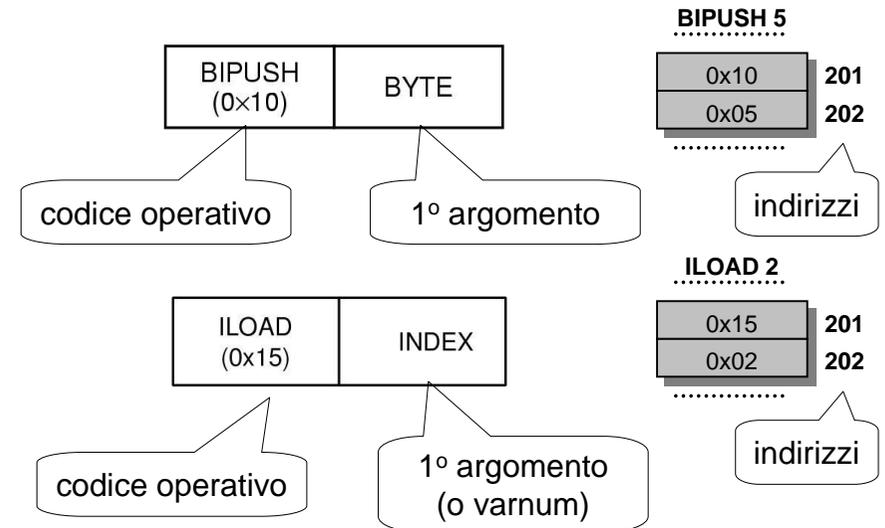


FINE: stato terminale dell'area di attivazione

Codifica delle istruzioni JVM

- Un'istruzione macchina è formata da:
 - codice operativo (mnemonico, obbligatorio)
 - nessuno, 1, 2 o anche più argomenti
- L'area del codice eseguibile è una successione di byte (8 bit)
- Pertanto, le istruzioni macchina JVM si codificano in byte: 1, 2, 3 o anche più byte, a seconda dell'istruzione
- Il primo byte è sempre quello che codifica il codice operativo

Esempi di codifica di istruzioni



Codifica del programma IJVM

# Riga	Etichetta	Opcode	Argomenti	Codifica (hex)			Codifica (bin)		
				1° b	2° b	3° b	1° byte	2° byte	3° byte
1		ILOAD	J	0x15	0x02		00010101	00000010	
2		ILOAD	K	0x15	0x03		00010101	00000011	
3		IADD		0x60			01100000		
4		ISTORE	I	0x36	0x01		00110110	00000001	
5		ILOAD	I	0x15	0x01		00010101	00000001	
6		BIPUSH	3	0x10	0x03		00010000	00000011	
7		IFCMPEQ	RAMO_THEN	0x9F	0x00	0x0D	10011111	00000000	00001101
8	RAMO_ELSE:	ILOAD	J	0x15	0x02		00010101	00000010	
9		BIPUSH	1	0x10	0x01		00010000	00000001	
10		ISUB		0x64			01100100		
11		ISTORE	J	0x36	0x02		00110110	00000010	
12		GOTO	FINE	0xA7	0x00	0x07	10100111	00000000	00000111
13	RAMO_THEN:	BIPUSH	0	0x10	0x00		00010000	00000000	
14		ISTORE	K	0x36	0x03		00110110	00000011	
15	FINE:						

Codifica delle istruzioni macchina IJVM del programma; vi sono istruzioni da 1, 2 e 3 byte

Estensione l'istruzione WIDE

- Con un solo byte di indice (varnum), nelle istruzioni ILOAD e ISTORE si indicano solo fino a 256 variabili locali
- Antepoendo loro l'istruzione speciale WIDE, l'indice viene esteso a 16 bit

