

esercizio n. 2 – linguaggio macchina

Si deve tradurre in linguaggio macchina simbolico (linguaggio assembler) 68000 il programma C riportato sotto, costituito da programma principale *main* e dalle funzioni *funz* e *rec*. Non si tenti di accorpate od ottimizzare insieme istruzioni C indipendenti. La memoria ha indirizzi da **32 bit**, è indirizzabile per byte e gli interi sono da **32 bit**. Si facciano le ipotesi seguenti:

- i parametri delle funzioni sono passati sulla pila in ordine inverso di elencazione
- i valori restituiti dalle funzioni ai chiamanti rispettivi, sono passati sulla pila sovrascrivendo il primo parametro passato o nello spazio libero lasciato appositamente
- le variabili locali sono impilate in ordine di elencazione
- le funzioni salvano sempre i registri che utilizzano (tranne *main*)

Si chiede di svolgere i tre punti seguenti:

1. **Si descriva** l'area di attivazione della funzione *rec* e quella della funzione *funz*, secondo il modello 68000, nelle due tabelle predisposte.
2. **Si traduca** in linguaggio macchina 68000 il codice di *rec* e quello di *main*, coerentemente con le specifiche e le risposte ai punti precedenti, usando le due tabelle predisposte.
3. **Si immagini** di simulare il funzionamento del programma, con l'ipotesi **MAX = 1**, fino a quando la funzione *funz* ha appena messo il valore di uscita nella sua area di attivazione. **Si indichi** lo stato della pila, e precisamente il contenuto delle aree di attivazione delle funzioni *rec* e *funz* riferite a tale punto di esecuzione, riportando sia il contenuto simbolico delle celle della pila sia quello numerico (se precisabile), nella tabella predisposta.

```
#define MAX = 3

/* variabili globali */
int a = 5;
int b = 10;
int h;

/* funzioni */
int funz (int p, int q) {
    int k; /* variabile locale */
    k = p * q;
    return k - q;
} /* funz */

int rec (int n, int x, int y) {
    if (n == 0) {
        return x + y;
    } else {
        /* chiamata ricorsiva */
        return funz (x - y, rec (n - 1, x, y));
    } /* if */
} /* rec */

/* programma principale */
void main ( ) {
    h = rec (MAX, a, b);
} /* main */
```

domanda **1** (numero di righe non significativo)

area di attivazione di <i>rec</i> (domanda 1)	
registri salvati	
FP precedente	- 4 byte
indirizzo di rientro	- 4 byte
N	- 4 byte
X	- 4 byte
Y	- 4 byte

area di attivazione di <i>funz</i> (domanda 1)	
registri salvati	
K	- 4 byte
FP precedente	- 4 byte
indirizzo di rientro	- 4 byte
P	- 4 byte
Q	- 4 byte

domanda **3** (numero di righe non significativo)

indirizzo		contenuto (numerico) della pila al punto di esecuzione specificato dalla domanda 3	
		eventuali registri salvati di funz ... (non noti)	SP
	3004	$K = P * Q = (A - B) (A + B) = -75$	
	3008	3040 (FP in 1ª chiamata a rec)	FP
	2012	indirizzo di rientro a rec (1, 5, 10)	
	3016	$P = X - Y = A - B = -5$	
	3020	$Q = X + Y = A + B = 15$ valusc= $K - Q = (A - B)(A + B) - (A + B) = -90$	
	3024	D0	
	3028	D1	
	3032	D2	
	3036	D3	
	3040	3060 (FP precedente in main)	
	3044	indirizzo di rientro a main	
	3048	$N = MAX = 1$ (per ipotesi)	
	3052	$X = A = 5$	
	3056	$Y = B = 10$	
	cima area main 3060	NULL (FP di main - non punta a niente)	

codice 68000 di main (domanda 2 – num. righe non signif.) – <i>NON OTTIMIZZATO</i>			
MAX:	EQU	3	// costante numerica
A:	DC.L	5	// varglob a
B:	DC.L	10	// varglob b
H:	DS.L	1	// varglob h
MAIN:	LINK	FP, #0	// collega
	MOVE.L	B, D0	// carica varglob b
	MOVE.L	D0, -(SP)	// impila 1° param (y) di rec
	MOVE.L	A, D1	// carica varglob a
	MOVE.L	D1, -(SP)	// impila 2° param (x) di rec
	MOVE.L	#MAX, D2	// carica costante MAX
	MOVE.L	D2, -(SP)	// impila 3° param (n) di rec
	BSR	REC	// chiama funzione rec
	ADDA.L	#8, SP	// abbandona param n e x
	MOVE.L	(SP)+, D0	// spila valusc di rec
	MOVE.L	D0, H	// memorizza varglob h
	UNLK	FP	// scollega
	END	MAIN	// direttiva di fine – ind. iniz. main

Si possono facilmente ottimizzare le due istruzioni consecutive MOVE.L (SP)+, D0 e MOVE.L D0, H sfruttando l'ortogonalità di MOVE, compattandole nella sola istruzione MOVE (SP)+, H, nonché compattare gli impilamenti, sempre sfruttando l'ortogonalità di MOVE.

codice 68000 di **main** (domanda 2 – num. righe non signif.) – OTTIMIZZATO

MAX:	EQU	3	// costante numerica
A:	DC.L	5	// varglob a
B:	DC.L	10	// varglob b
H:	DS.L	1	// varglob h
MAIN:	LINK	FP, #0	// collega
	MOVE.L	B, -(SP)	// impila 1° param (y) di rec
	MOVE.L	A, -(SP)	// impila 2° param (x) di rec
	MOVE.L	#MAX, -(SP)	// impila 3° param (n) di rec
	BSR	REC	// chiama funzione rec
	ADDA.L	#8, SP	// abbandona param n e x
	MOVE.L	(SP)+, H	// spila valusc e memorizza varglob h
	UNLK	FP	// scollega
	END	MAIN	// direttiva di fine - ind. iniz. main

codice 68000 di <i>rec</i> (domanda 2 – num. righe non signif.) – <i>NON OTTIMIZZATO</i>			
REC:	LINK	FP, #0	// collega
N:	EQU	8	// spiazzamento di param n
X:	EQU	12	// spiazzamento di param x
Y:	EQU	16	// spiazzamento di param y
	MOVEM.L	D0-D3, -(SP)	// salva i registri D0-D3 in pila
	MOVE.L	N(FP), D0	// carica param n
	CMPI.L	#0, D0	// confronta n
	BNE	ELSE	// se != 0 va' a ELSE
THEN:	MOVE.L	X(FP), D1	// carica param x
	MOVE.L	Y(FP), D2	// carica param y
	ADD.L	D1, D2	// calcola x + y
	MOVE.L	D2, Y(FP)	// sovrascrivi valusc
	BRA	ENDIF	// va' a ENDIF
ELSE:	MOVE.L	Y(FP), D2	// carica param y
	MOVE.L	D2, -(SP)	// impila 1° param (y) di rec
	MOVE.L	X(FP), D1	// carica param x
	MOVE.L	D1, -(SP)	// impila 2° param (x) di rec
	MOVE.L	N(FP), D0	// carica param n
	SUBI.L	#1, D0	// calcola n - 1
	MOVE.L	D0, -(SP)	// impila 3° param (n) di rec
	BSR	REC	// chiama funzione rec
	ADDA.L	#8, SP	// abbandona param n e x
	MOVE.L	X(FP), D1	// carica param x
	MOVE.L	Y(FP), D2	// carica param y
	SUB.L	D2, D1	// calcola x - y
	MOVE.L	D1, -(SP)	// impila 2° param (p) di funz
	BSR	FUNZ	// chiama funzione funz
	ADDA.L	#4, SP	// abbandona param p
	MOVE.L	(SP)+, D3	// spila valusc di funz
	MOVE.L	D3, Y(FP)	// sovrascrivi valusc di rec
ENDIF:	MOVEM.L	(SP)+, D0-D3	// ripristina registri
	UNLK	FP	// scollega
	RFS		// rientra

Ci sono varie facili ottimizzazioni possibili, con ortogonalità di MOVE, e altri piccoli aggiustamenti.

codice 68000 di rec (domanda 2 – num. righe non signif.) – OTTIMIZZATO			
REC:	LINK	FP, #0	// collega
N:	EQU	8	// spiazzamento di param n
X:	EQU	12	// spiazzamento di param x
Y:	EQU	16	// spiazzamento di param y
VU:	EQU	Y	// spiazzamento di valusc (= Y)
	MOVEM.L	D0-D2, -(SP)	// salva i registri D0-D2 in pila
	CMPI.L	#0, N(FP)	// confronta n
	BNE	ELSE	// se != 0 va' a ELSE
THEN:	MOVE.L	X(FP), D1	// carica param x
	MOVE.L	Y(FP), D2	// carica param y
	ADD.L	D1, D2	// calcola x + y
	MOVE.L	D2, VU(FP)	// sovrascrivi valusc
	BRA	ENDIF	// va' a ENDIF
ELSE:	MOVE.L	Y(FP), -(SP)	// impila 1° param (y) di rec
	MOVE.L	X(FP), -(SP)	// impila 2° param (x) di rec
	MOVE.L	N(FP), -(SP)	// impila 3° param (n) di rec
	SUBI.L	#1, (SP)	// aggiorna 3° param (n) su pila
	BSR	REC	// chiama funzione rec
	ADDA.L	#8, SP	// abbandona param n e x
	MOVE.L	X(FP), D1	// carica param x
	MOVE.L	Y(FP), D2	// carica param y
	SUB.L	D2, D1	// calcola x - y
	MOVE.L	D1, -(SP)	// impila 2° param (p) di funz
	BSR	FUNZ	// chiama funzione funz
	ADDA.L	#4, SP	// abbandona param p
	MOVE.L	(SP)+, VU(FP)	// spila e sovrascrivi valusc
ENDIF:	MOVEM.L	(SP)+, D0-D2	// ripristina registri
	UNLK	FP	// scollega
	RFS		// rientra

Si potrebbe ottimizzare perfino di più, sfruttando a fondo la semiortogonalità di ADD e SUB, ma il codice diventerebbe più difficile da leggere. In generale il calcolo di espressioni come $x + y$ o $x - y$, con due o più variabili, è più chiaro e leggibile se svolto nei registri (come del resto fanno numerosi tipi di processore con linguaggio macchina meno ortogonale di 68000), prima caricando le variabili, poi elaborandole nei registri e infine memorizzando il risultato.

Nota bene: il valore restituito dalla chiamata ricorsiva a rec, funziona come parametro attuale per il parametro formale q della chiamata a funz; quando rec rientra, esso si trova già posizionato correttamente sulla cima pila dove andrebbe impilato q, pertanto viene lasciato in pila.

Nota bene: è stato introdotto il simbolo costante VU, di fatto uguale a Y, per rendere esplicita e localizzabile la sovrascrittura del valore di uscita; è un accorgimento solo per maggiore chiarezza.

Ecco una versione SUPEROTTIMIZZATA della funzione rec, con aggiustamenti algoritmici.

codice 68000 di rec (domanda 2 – num. righe non signif.) – SUPEROTTIMIZZATO			
REC:	LINK	FP, #0	// collega
N:	EQU	8	// spiazamento di param n
X:	EQU	12	// spiazamento di param x
Y:	EQU	16	// spiazamento di param y
VU:	EQU	Y	// spiazamento di valusc (= Y)
	MOVEM.L	D0-D2, -(SP)	// salva i registri D0-D2 in pila
	MOVE.L	Y(FP), D2	// carica param y
	MOVE.L	X(FP), D1	// carica param x
	MOVE.L	N(FP), D0	// carica param n
	BNE	ELSE	// se != 0 va' a ELSE
THEN:	ADD.L	D1, D2	// calcola x + y
	MOVE.L	D2, VU(FP)	// sovrascrivi valusc
	BRA	ENDIF	// va' a ENDIF
ELSE:	MOVE.L	D2, -(SP)	// impila 1° param (y) di rec
	MOVE.L	D1, -(SP)	// impila 2° param (x) di rec
	SUBI.L	#1, D0	// calcola n - 1
	MOVE.L	D0, -(SP)	// impila 3° param (n) di rec
	BSR	REC	// chiama funzione rec
	ADDA.L	#8, SP	// abbandona param n e x
	SUB.L	D2, D1	// calcola x - y
	MOVE.L	D1, -(SP)	// impila 2° param (p) di funz
	BSR	FUNZ	// chiama funzione funz
	ADDA.L	#4, SP	// abbandona param p
	MOVE.L	(SP)+, VU(FP)	// spila e sovrascrivi valusc
ENDIF:	MOVEM.L	(SP)+, D0-D2	// ripristina registri
	UNLK	FP	// scollega
	RFS		// rientra

ATTENZIONE: qui questa versione è mostrata per completezza e come utile esercizio per lo studio personale, ma è SCONSIGLIABILE tentare di produrne una così nell'affrontare il tema in sede d'esame, poiché occorre molto tempo e parecchia riflessione per ottenerla con la ragionevole certezza che sia corretta; inoltre essa è molto sensibile agli errori e qualunque piccola svista avrebbe conseguenze pesanti sulla sua correttezza; invece le soluzioni precedenti sono di carattere più sistematico e più immuni a piccole sviste, poiché le istruzioni corrispondenti ai vari statement C che esse realizzano, sono meno interdipendenti e pertanto limitano la propagazione degli errori.