

Figure 1: Schema di datapath

Cognome e Nome: Nome10 Cognome11

Numero di Matricola: 00

addi x6, x0, 0x000F slli x6, x6, 28 or x5, x5, x6

**Domanda 2** Supponiamo che i vari blocchi logici richiesti per implementare l'unità di elaborazione del processore RISC-V (si veda Figura 1) abbiano le seguenti latenze:

- Mem-I/Mem-D 250ps,
- Register File 150ps,
- Mux 25ps,
- ALU 200ps,
- Addizionatore 150ps,
- Porta Logica singola (e.g. AND) 15ps,
- Lettura Registro 40ps, (Con Lettura Registro si intende il tempo che intercorre tra il fronte di salita del clock e l'istante in cui il valore contenuto nel registro compare sull'uscita del tegistro stesso. Questo tempo si applica solo al PC.)

- Impostazione Registro 14ps, (Impostazione Registro si riferisce al tempo per cui il dato in input ad un registro deve rimanere stabile prima del fronte di salita del clock. Questo tempo si applica sia al PC che al Register File).
- Estensione segno 45ps,
- Controllo 45ps.

Quale è la latenza di una istruzione di tipo R (Cioè quanto deve durare il periodo del clock per essere sicuri che l'istruzione venga eseguita correttamente. Attenzione a considerare solo i multiplexer sul cammino critico.)?

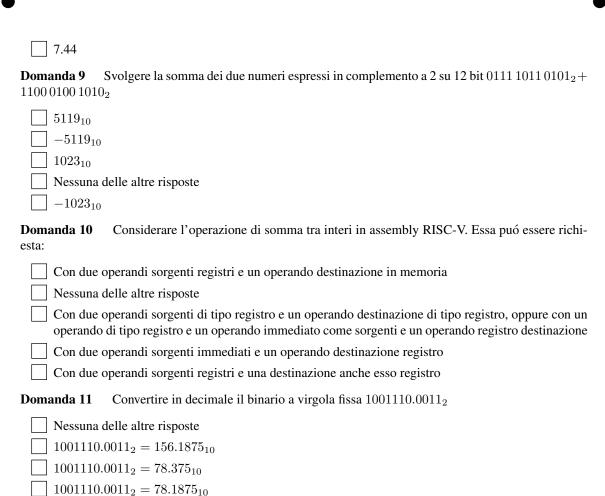
#### Domanda 3

pushq %rbp %rsp, %rbp movq %edi, -4(%rbp) movl movl %esi, -8(%rbp) %edx, -12(%rbp) movl %ecx, -16(%rbp) movl \$0, -4(%rbp) movl .L3: movl -4(%rbp), %eax X1 .L2 jge movl -16(%rbp), %eax %eax, -12(%rbp) addl -8(%rbp), %eax movl subl %eax, -12(%rbp) X2 .L3 jmp .L2: -12(%rbp), %eax movl %rbp popq ret

X1: addl \$1, -8(%rbp)
 X2: cmpl -12(%rbp), %eax
 X1: movl \$1, -8(%rbp)
 X2: cmpl -10(%rbp), %eax
 Nessuna delle altre risposte

La funzione mathforfun prende in ingresso quattro argomenti e al suo interno svolge con questi delle operazioni matematiche ritornando un intero. Data la traduzione parziale in assembly intel qui sotto come completereste le righe X1 e X2 mancanti? scegliere una delle opzioni

V1. add1 \$1 4(%rbn)
X1: addl \$1, -4(%rbp) X2: cmpl -12(%rcx), %eax
X1: cmpl -12(%rbp), %eax
X2: addl \$1, -4(%rbp)
<b>Domanda 4</b> Quale delle seguenti affermazioni è FALSA?
☐ Il linguaggio Assembly è strettamente legato alla CPU su cui il programma dovrà eseguire. ☐ Per essere eseguito, un programma Assembly deve essere tradotto in linguaggio macchina da un compilatore.
Una caratteristica dei programma scritti in linguaggio Assembly è la sua portabilità.
Il linguaggio Assembly codifica le istruzioni macchina tramite codici mnemonici.
Al livelo più basso, la CPU può capire solo programmi scritti in linguaggio macchina.
<b>Domanda 5</b> Si dica a quale delle seguenti alternative corrisponde la seguente istruzione in assembly ARM:
mov r7, r5, lsl #2
r7 = 4 * r5;
r7 = 2 * r5;
Nessuna delle altre risposte
r5 = 4 * r7;
<b>Domanda 6</b> Usando la rappresentazione binaria, svolgere la sottrazione $10110011101100011001 - 0x4AA95$
Nessuna delle altre risposte
<b>Domanda 7</b> Si consideri una CPU che impiega $100ps$ per la fase di fetch, $150ps$ per la fase di decodifica, $200ps$ per eseguire operazioni con la ALU, $150ps$ per la fase di accesso alla memoria e $100ps$ per la fase di scrittura nel register file. L'incremento di prestazioni che ci si può attendere usando una pipeline è:
Nessuna delle altre risposte
di 2 volte
di 2.5 volte
di 3 volte
di 4 volte
<b>Domanda 8</b> Si consideri una CPU dotata di 2 cache separate per dati ed istruzioni. Il CPI ideale della CPU è 4, la cache istruzioni ha una frequenza di miss del 1% e la cache dati ha una frequenza di miss del 4%. Supponendo che un cache miss richieda 100 cicli di clock per essere servito e che il 20% delle istruzioni Assembly accedano a dati in memoria, il CPI reale (il numero di cicli necessari in media per eseguire un'istruzione tenendo conto degli stalli per accesso alla RAM) è:
Nessuna delle altre risposte
<u>3.72</u>
3.44



### Domanda 12

 $1001110.0011_2 = 156.375_{10}$ 

Si consideri la seguente funzione nel linguaggio C chiamata "sort" il cui scopo e' quello di ordinare un array in ingresso. Tale funzione prende in ingresso un array v[] (espresso naturalmente come puntatore a long long int) e la lunghezza n del vettore.

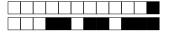
Al suo interno la funzione esegue una chiamata ad un'altra funzione denominata "swap" che scambia il valore dell'elemento del vettore in ingresso in posizione k con l'elemento successivo k+1. Quale delle implementazioni in assembly RISC-V della funzione swap e' corretta tra quelle proposte?

```
void sort (long long int v[], long long int n){
                                                      sort:
 long long int i, j;
 for (i=0; i< n; i+=1) {
  for (j=i-1; j>=0 \&\& v[j] > v[j+1]; j-=1) {
                                                              ...
   swap (v,j);
                                                              jal
                                                                   swap
}
void swap (long long int v[], long long int k) {
                                                      swap:
 long long int temp;
 temp = v[k];
 v[k] = v[k+1];
 v[k+1] = temp;
```

Nessuna delle altre risposte



swap:	slli ld ld sd sd add	x7, x11, 3 x5, 0(x10) x6, 8(x10) x6, 0 (x7) x5, 8 (x7) x7, x10, x7
swap:	srli add ld ld sd sd sd	x7, x11, 3 x7, x10, x7 x5, 0(x7) x6, 8(x7) x6, 0(x7) x5, 8(x7) x0, 0(x1)
swap:	slli add ld sd jalr	x7, x11, 4 x7, x10, x7 x7, 8(x7) x5, 0(x7) x0, 0(x1)
swap:	slli add ld ld sd sd sd	x7, x11, 3 x7, x10, x7 x5, 0(x7) x6, 8(x7) x6, 0 (x7) x5, 8 (x7) x0, 0 (x1)





Cognome e Nome: Nome21 Cognome21

Numero di Matricola: 11

#### Domanda 1

```
int mathforfun(int i, int j,
                   int q, int s) {
  for (i=0; i < q; i++)
     q=q+s;
     q=q-j;
  return q;
 mathforfun:
                          %rbp
                  pushq
                          %rsp, %rbp
                  movq
                  movl
                          %edi, -4(%rbp)
                  movl
                          %esi, -8(%rbp)
                          %edx, -12(%rbp)
                  movl
                          %ecx, -16(%rbp)
                 movl
                          $0, -4(%rbp)
                 movl
  .L3:
                  movl
                          -4(%rbp), %eax
                  X1
                  jge
                          .L2
                  movl
                          -16(%rbp), %eax
                          %eax, -12(%rbp)
                  addl
                  movl
                          -8(%rbp), %eax
                          %eax, -12(%rbp)
                  subl
                  X2
                          .L3
                  jmp
  .L2:
                  movl
                          -12(%rbp), %eax
                          %rbp
                  popq
```

La funzione mathforfun prende in ingresso quattro argomenti e al suo interno svolge con questi delle operazioni matematiche ritornando un intero. Data la traduzione parziale in assembly intel qui sotto come completereste le righe X1 e X2 mancanti? scegliere una delle opzioni

X2: addl \$1, -4(%rbp)

X1: addl \$1, -4(%rbp)

X2: cmpl -12(%rcx), %eax

X1: movl \$1, -8(%rbp)

X2: cmpl -10(%rbp), %eax

Nessuna delle altre risposte
X1: cmpl -12(%rbp), %eax

X1: addl \$1, -8(%rbp)

X2: cmpl -12(%rbp), %eax

**Domanda 2** Supponiamo che i vari blocchi logici richiesti per implementare l'unità di elaborazione del processore RISC-V (si veda Figura 1) abbiano le seguenti latenze:

• Mem-I/Mem-D 250ps,



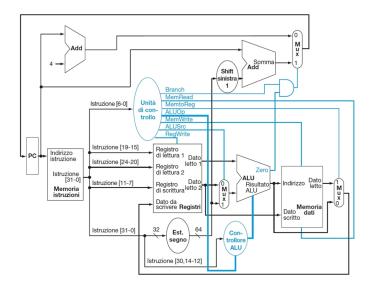


Figure 1: Schema di datapath

- Register File 150ps,
- Mux 25ps,
- ALU 200ps,
- Addizionatore 150ps,
- Porta Logica singola (e.g. AND) 15ps,
- Lettura Registro 40ps, (Con Lettura Registro si intende il tempo che intercorre tra il fronte di salita del clock e l'istante in cui il valore contenuto nel registro compare sull'uscita del tegistro stesso. Questo tempo si applica solo al PC.)
- Impostazione Registro 14ps, (Impostazione Registro si riferisce al tempo per cui il dato in input ad un registro deve rimanere stabile prima del fronte di salita del clock. Questo tempo si applica sia al PC che al Register File).
- Estensione segno 45ps,
- Controllo 45ps.

Quale è la latenza di una istruzione di tipo R (Cioè quanto deve durare il periodo del clock per essere sicuri che l'istruzione venga eseguita correttamente. Attenzione a considerare solo i multiplexer sul cammino critico.)?

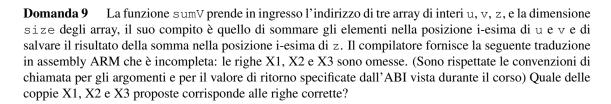
40 + 150 + 25 + 200 + 25 + 14 = 454ps
Nessuna delle altre risposte.
40*3 + 250 + 150 + 25 + 200 + 25 + 14*3 = 812ps
40 + 250 + 150 + 25 + 200 + 25 + 14 = 704ps
40 + 250 + 150 + 25 + 200 + 25 + 14*3 = 732ps

**Domanda 3** Quali delle seguenti singole istruzioni assembly RISC-V equivale alle due istruzioni add x6, x5, x10

\_\_\_ mv x6, x7

Tutte le risposte si equivalgono

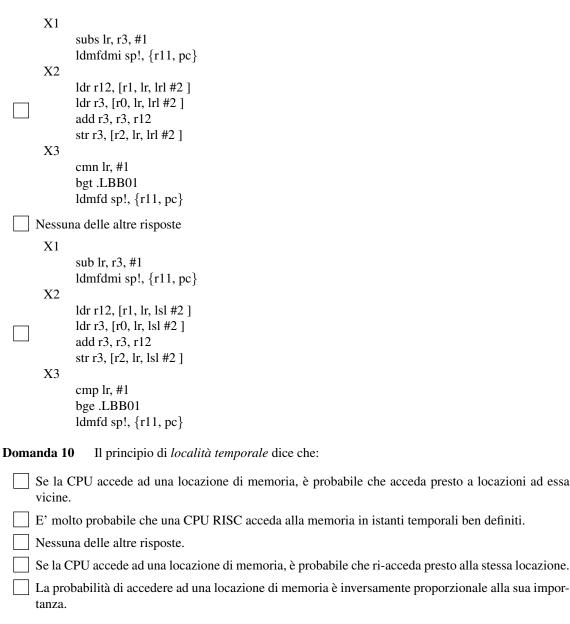
$\square$ add x6, x7, x5
Nessuna delle altre risposte
<b>Domanda 4</b> Si consideri una CPU che impiega $600ps$ per la fase di fetch, $600ps$ per la fase di decodifica $500ps$ per eseguire operazioni con la ALU, $400ps$ per la fase di accesso alla memoria e $700ps$ per la fase di scrittura nel register file. Il massimo incremento di prestazioni che ci si può attendere usando una pipeline è:
di 2 volte
di 3 volte
Nessuna delle altre risposte
di 2.5 volte
di 4 volte
<b>Domanda 5</b> Il registro $\times 5$ contiene il valore $\times 5 = 0000~0000~0000~0000~0000~0000~0000~$
$ \begin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$
<b>Domanda 6</b> Usando la rappresentazione binaria, svolgere la sottrazione $10110011101100011001 - 0x4AA95$
Nessuna delle altre risposte
<b>Domanda 7</b> Svolgere in complemento a 2 su 4 bit l'operazione $1110_2 - 5_{10}$
$\square$ 1111 <sub>2</sub>
$\square$ 0111 <sub>2</sub>
$\square$ 1001 <sub>2</sub>
$\square$ 1000 <sub>2</sub>
Nessuna delle altre in quanto il risultato non e' rappresentabile in CA2 con soli 4 bit
<b>Domanda 8</b> Come si rappresenta in decimale il numero binario 00100110 <sub>2</sub> ?
Nessuna delle altre risposte
$\boxed{}$ $100_{10}$
$\square$ $38_{10}$
$\square$ 76 <sub>10</sub>
$\bigcap 25_{10}$



```
void sumV(int * u, int * v, int* z, unsigned int size){
 for (int i = size - 1; i >= 0; i--) {
   *(z+i) = *(v+i) + *(u+i);
 return;
}
sumV:
               sp!, {r11, lr}
        stmfd
               r11, sp
        mov
        X1
.LBB01:
        X2
               lr, lr, #1
        sub
        X3
```

```
X1
      subs lr, r3, #1
      ldmfdmi sp!, {r11, lr}
X2
      ldr r12, [r1], lr, lsl #2
      ldr r3, [r0], lr, lsl #2
      add r3, r3, r12
      str r3, [r2], lr, lsl #2
X3
      cmn lr, #1
      bgt .LBB01
      ldmfd sp!, {r11, lr}
X1
      subs lr, r3, #1
      ldmfdmi sp!, {r11, pc}
X2
      ldr r12, [r1, lr, lsl #2]
      ldr r3, [r0, lr, ls1 #2]
      add r3, r3, r12
      str r3, [r2, lr, lsl #2]
X3
      cmn lr, #1
      bgt .LBB01
```

ldmfd sp!, {r11, pc}



## **Domanda 11** I simboli non definiti contenuti in un file oggetto (.0) non eseguibile:

Non sono associati ad indirizzi di memoria ne' assoluti ne' relativi; l'associazione ad un indirizzo di memoria avverrà solo nella fase di linking.
Nei file . ○ non esiste alcuna nozione di "simboli", definiti o no.
Sono associati ad indirizzi di memoria assoluti.

### Nessuna delle altre risposte.

Sono associati ad indirizzi di memoria relativi.

## Domanda 12

Si consideri la seguente funzione nel linguaggio C chiamata "sort" il cui scopo e' quello di ordinare un array in ingresso. Tale funzione prende in ingresso un array v[] (espresso naturalmente come puntatore a long long int) e la lunghezza n del vettore.

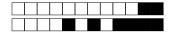
Al suo interno la funzione esegue una chiamata ad un'altra funzione denominata "swap" che scambia il valore dell'elemento del vettore in ingresso in posizione k con l'elemento successivo k+1. Quale delle implementazioni in assembly RISC-V della funzione swap e' corretta tra quelle proposte?

```
void sort (long long int v[], long long int n){
  long long int i, j;
  for (i=0; i< n; i+=1) {
                                                                    ...
   for (j=i-1; j>=0 \&\& v[j] > v[j+1]; j-=1) {
                                                                    ...
    swap (v,j);
                                                                    jal
                                                                          swap
  }
                                                                    ...
}
void swap (long long int v[], long long int k){
                                                            swap:
  long long int temp;
                                                                    ...
  temp = v[k];
  v[k] = v[k+1];
  v[k+1] = temp;
                                                                    ...
                                                                    ...
     swap: slli x7, x11, 3
                    x7, x10, x7
             add
             ld
                    x5, 0(x7)
             ld
                    x6, 8(x7)
             sd
                    x6, 0(x7)
             sd
                    x5, 8(x7)
             jalr
                    x0, 0(x1)
                    x7, x11, 4
     swap:
             slli
             add
                    x7, x10, x7
             ld
                    x7, 8(x7)
             sd
                    x5, 0(x7)
             jalr x0, 0(x1)
             slli
                    x7, x11, 3
     swap:
                    x5, 0(x10)
             ld
             ld
                    x6, 8(x10)
             sd
                    x6, 0(x7)
             sd
                    x5, 8(x7)
             add
                    x7, x10, x7
                    x7, x11, 3
             srli
     swap:
             add
                    x7, x10, x7
             ld
                    x5, 0(x7)
             ld
                    x6, 8(x7)
                    x6, 0(x7)
             sd
             sd
                    x5, 8(x7)
             jalr x0, 0(x1)
Nessuna delle altre risposte
```



Cognome e Nome: Nome32 Cognome32 Numero di Matricola: 22	
<b>Domanda 1</b> Svolgere in complemento a 2 su 4 bit l'ope	erazione $0011_2 + 6_{10}$
$\square$ 0110 <sub>2</sub>	
$\square$ 0111 <sub>2</sub>	
Il risultato non è rappresentabile su 4 bit in CA2 (ca	usa overflow)
Nessuna delle altre risposte	
$1001_2$	
Domanda 2 Quale delle seguenti affermazioni è FALS.	A?
Per essere eseguito, un programma Assembly deve compilatore.	e essere tradotto in linguaggio macchina da un
Una caratteristica dei programma scritti in linguaggi	io Assembly è la sua portabilità.
Al livelo più basso, la CPU può capire solo program	nmi scritti in linguaggio macchina.
☐ Il linguaggio Assembly è strettamente legato alla CF	PU su cui il programma dovrà eseguire.
Il linguaggio Assembly codifica le istruzioni macchi	ina tramite codici mnemonici.
<b>Domanda 3</b> Si consideri una CPU in cui le 5 fasi di $400ps$ , $600ps$ , $300ps$ e $100ps$ . L'incremento di prestazioni	i esecuzione di un'istruzione impiegano $100ps$ , i che ci si può attendere usando una pipeline è:
Nessuna delle altre risposte	
di 2 volte	
di 3.5 volte	
di 3 volte	
di 2.5 volte	
<pre>Domanda 4     int mathforfun(int i, int j,</pre>	La funzione mathforfun prende in ingresso qua tro argomenti e al suo interno svolge con que delle operazioni matematiche ritornando un i
q=q+s; q=q-j; }	tero. Data la traduzione parziale in assembly i tel qui sotto come completereste le righe X1 e X mancanti? scegliere una delle opzioni

return q;



```
mathforfun:
                                    %rbp
                           pushq
                                    %rsp, %rbp
                          movq
                                    %edi, -4(%rbp)
                          movl
                                    %esi, -8(%rbp)
                          movl
                                    %edx, -12(%rbp)
                          movl
                          movl
                                    %ecx, -16(%rbp)
                                    $0, -4(%rbp)
                          movl
         .L3:
                                    -4(%rbp), %eax
                          movl
                          X1
                           jqe
                                    .L2
                                    -16(%rbp), %eax
                          movl
                                    %eax, -12(%rbp)
                           addl
                                    -8(%rbp), %eax
                          movl
                                    %eax, -12(%rbp)
                           subl
                          X2
                                    .L3
                           qmj
         .L2:
                                    -12(%rbp), %eax
                          movl
                          popq
                                    %rbp
   X1: addl $1, -4(%rbp)
     X2: cmpl -12(%rcx), %eax
   X1: cmpl -12(%rbp), %eax
     X2: addl $1, -4(%rbp)
 X1: addl $1, -8(%rbp)
     X2: cmpl -12(%rbp), %eax
   X1: movl $1, -8(\%rbp)
     X2: cmpl -10(%rbp), %eax
 Nessuna delle altre risposte
               Si consideri una fully associative grande 16KB, con blocchi di 64 byte per blocco. In che
blocco di cache è mappata la parola che sta all'indirizzo 0x100620?
     Nel blocco numero 32.
     Nel blocco numero 0 o nel blocco numero 1 o nel blocco numero 2 o nel blocco numero 3.
     Nel blocco numero 24.
     Nel blocco numero 48 o nel blocco numero 49.
   Nessuna delle altre risposte.
              Consideriamo la seguente combinazione di istruzioni: Tipo R: 25%, Tipo I (non load) 24%,
Load 26%, Store 13%, Branch 9%, e Jump 3%. 1) Quale percentuale di tutte le istruzioni fa uso della
memoria dati? 2) Quale percentuale delle istruzioni fa uso della memoria istruzioni? 3) Quale percentuale
di tutte le istruzioni fa uso dell'estensione del segno? 4) Cosa fa l'estensione del segno nei cicli in cui il suo
output non serve?
   1) 35%, 2) 100%, 3) 76%, 4) L'estensione del segno produce un output solo nei cicli in cui necessario.
     Nei cicli in cui non è necessario, il circuito è disattivato.
     Nessuna delle altre risposte.
   1) 37%, 2) 37%, 3) 76%, 4) L'estensione del segno produce un output ad ogni ciclo. Se l'output non
     è necessario viene semplicemente ignorato.
  1) 39%, 2) 100%, 3) 75%, 4) L'estensione del segno produce un output ad ogni ciclo. Se l'output non
     è necessario viene semplicemente ignorato.
```

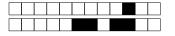
1) 35%, 2) 100%, 3) 37%, 4) L'estensione del segno produce un output ad ogni ciclo. Se l'output non è necessario viene semplicemente ignorato.
<b>Domanda 7</b> Usando la rappresentazione binaria, svolgere la somma $199 + 243$
Nessuna delle altre risposte
$ 199_{10} + 243_{10} = 110111010_2 $
<b>Domanda 8</b> Indicare l'esatto corrispondente in binario di 728 <sub>10</sub>
Nessuna delle altre risposte
$\bigcirc$ 001011011000 <sub>2</sub>
$\bigcirc$ 000111011000 <sub>2</sub>
$ \bigcirc 000001101101_{2} $
$ \bigcirc 000001101110_{2} $
<b>Domanda 9</b> Inizialmente il contenuto di $x5 = 0x000000000000000000000000000000000$
$ = 1111\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 1111\ 1111\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000 \\$
$ = 35 = 3000 \ 0000 \$
$ = 1111\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 1111\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 1111_2 $
Nessuna delle altre risposte
<b>Domanda 10</b> Quali delle seguenti singole istruzioni assembly RISC-V equivale alle due istruzioni add $x6$ , $x5$ , $x10$ ld $x7$ , $0(x6)$
$\square$ add x6, x7, x5
Nessuna delle altre risposte
mv x6, x7
Tutte le risposte si equivalgono
ld x6, x7(x5)
<b>Domanda 11</b> Si dica a quale delle seguenti alternative corrisponde la seguente istruzione in assembly ARM:
mov r7, r5, lsl #2
r7 = 2 * r5;
Nessuna delle altre risposte

### Domanda 12

Si consideri la seguente funzione nel linguaggio C chiamata "sort" il cui scopo e' quello di ordinare un array in ingresso. Tale funzione prende in ingresso un array v[] (espresso naturalmente come puntatore a long long int) e la lunghezza n del vettore.

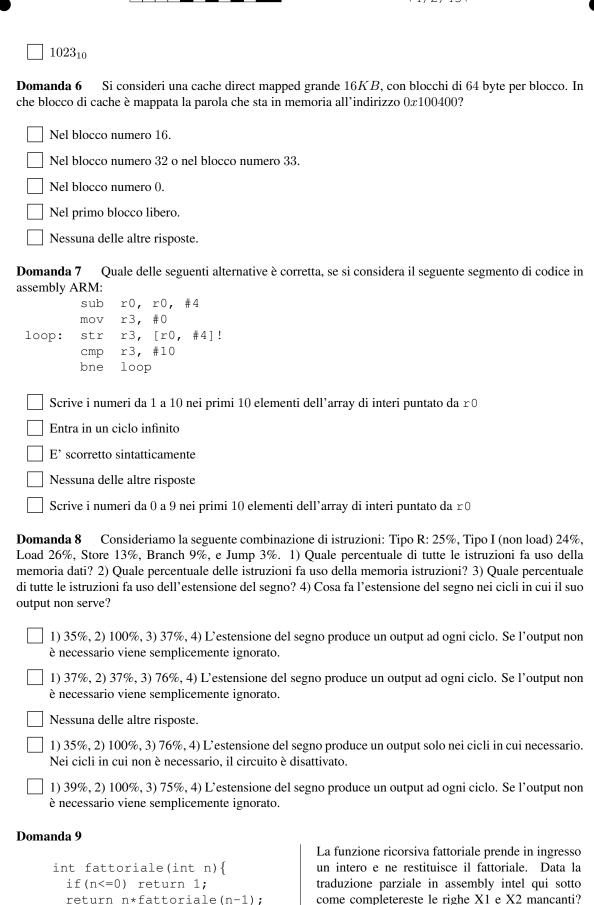
Al suo interno la funzione esegue una chiamata ad un'altra funzione denominata "swap" che scambia il valore dell'elemento del vettore in ingresso in posizione k con l'elemento successivo k+1. Quale delle implementazioni in assembly RISC-V della funzione swap e' corretta tra quelle proposte?

```
void sort (long long int v[], long long int n){
                                                              sort:
  long long int i, j;
                                                                       •••
  for (i=0; i< n; i+=1) {
                                                                       ...
   for (j=i-1; j>=0 \&\& v[j] > v[j+1]; j-=1) {
                                                                       ...
    swap (v,j);
                                                                       jal
                                                                             swap
  }
                                                                       •••
}
                                                                       ...
void swap (long long int v[], long long int k){
                                                              swap:
  long long int temp;
  temp = v[k];
                                                                       ...
  v[k] = v[k+1];
  v[k+1] = temp;
                                                                       ...
                                                                       ...
                     x7, x11, 3
     swap:
             srli
                     x7, x10, x7
              add
              ld
                     x5, 0(x7)
              ld
                     x6, 8(x7)
              sd
                     x6, 0(x7)
              sd
                     x5, 8(x7)
              jalr
                     x0, 0(x1)
                     x7, x11, 3
      swap:
              slli
              add
                     x7, x10, x7
                     x5, 0(x7)
              ld
                     x6, 8(x7)
              ld
                     x6, 0(x7)
              sd
              sd
                     x5, 8(x7)
              jalr
                     x0, 0(x1)
              slli
                     x7, x11, 4
      swap:
              add
                     x7, x10, x7
                     x7, 8(x7)
              ld
                     x5, 0(x7)
              sd
                     x0, 0(x1)
              jalr
              slli
                     x7, x11, 3
      swap:
              ld
                     x5, 0(x10)
              ld
                     x6, 8(x10)
              sd
                     x6, 0(x7)
              sd
                     x5, 8(x7)
              add
                     x7, x10, x7
Nessuna delle altre risposte
```



Cognome e Nome: Nome 43 Cognome 43
Numero di Matricola: 33
Domanda 1 Usando la rappresentazione binaria, svolgere la somma 199 + 243
Nessuna delle altre risposte
<b>Domanda 2</b> Indicare l'esatto corrispondente in binario di 65535 <sub>10</sub>
Nessuna delle altre risposte
$\bigsqcup_{}$ 1111111111111112
1100110011 <sub>2</sub>
<b>Domanda 3</b> Quali delle seguenti singole istruzioni assembly RISC-V equivale alle due istruzioni add $x6$ , $x5$ , $x10$ ld $x7$ , $0(x6)$
mv x6, x7
Tutte le risposte si equivalgono
$\square$ add x6, x7, x5
Nessuna delle altre risposte
$\square$ ld x6, x7(x5)
<b>Domanda 4</b> Inizialmente il contenuto di $x5 = 0x000000000000000000000000000000000$
Nessuna delle altre risposte
$ = 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 1111\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000$
$ = 1111\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 1111\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 1111_2 $
$\times$ 5 = 0000 1111 0000 0000 0000 0000 0000 1111 1111 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000
$ = 1111\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 1111\ 1111\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000 $
<b>Domanda 5</b> Svolgere la somma dei due numeri espressi in complemento a 2 su 12 bit $0111\ 1011\ 0101_2+1100\ 0100\ 1010_2$
$ -1023_{10} $
$ -5119_{10} $
Nessuna delle altre risposte

scegliere una delle opzioni proposte



return n\*fattoriale(n-1);

}

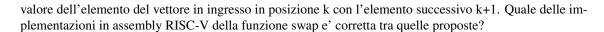


<pre>fattoriale(int):</pre>		
	pushq movq subq movl cmpl jg movl X1	%rbp %rsp, %rbp \$16, %rsp %edi, -4(%rbp) \$0, -4(%rbp) .L2 \$1, %eax
.L2:	morr1	-4(%rbp), %eax
	movl X2	-4( <i>M</i> 10p), <i>Meax</i>
	movl	%eax, %edi
	call	fattoriale(int)
- 2	imull	-4(%rbp), %eax
.L3:	leave	
	ret	
_		
X1: jmp .L3 X2: subl \$1, %eax		
X1: addl \$1, -4(%rbp) X2: cmpl -12(%rcx), %eax		
X1: subl \$1, %eax X2: cmpl -10(%rbp), %eax		
Nessuna delle altre risposte		
X1: addl \$1, -8(%rbp) X2: jmp .L2		
<b>Domanda 10</b> Le seguenti affer processori. Individua quale di ques Nelle architetture pipelined		crivono alcuni dei pregi introdotti dalla pipeline nei micro- prretta.
non si verificano mai ever	nti di hazard	
la frequenza di clock è de	terminata da	ıll'istruzione più lenta
		oni potrebbe influire sul tempo di esecuzione
maggiore il numero di stac senza pipeline	li, potenzialı	mente maggiori le prestazioni in confronto ad un'architettura
Nessuna delle altre risposte		
Domanda 11 I simboli non defin	niti contenut	ti in un file oggetto (.o) non eseguibile:
Non sono associati ad indiriz memoria avverrà solo nella f		ria ne' assoluti ne' relativi; l'associazione ad un indirizzo di g.
Nessuna delle altre risposte.		
Nei file . ○ non esiste alcuna	nozione di	"simboli", definiti o no.
Sono associati ad indirizzi di		
Sono associati ad indirizzi di		

# Domanda 12

Si consideri la seguente funzione nel linguaggio C chiamata "sort" il cui scopo e' quello di ordinare un array in ingresso. Tale funzione prende in ingresso un array v[] (espresso naturalmente come puntatore a long long int) e la lunghezza n del vettore.

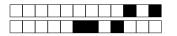
Al suo interno la funzione esegue una chiamata ad un'altra funzione denominata "swap" che scambia il



```
void sort (long long int v[], long long int n){
                                                         sort:
 long long int i, j;
                                                                 ...
 for (i=0; i< n; i+=1) {
                                                                 •••
  for (j=i-1; j>=0 \&\& v[j] > v[j+1]; j-=1) {
   swap (v,j);
                                                                 jal
                                                                      swap
                                                                 •••
                                                                 •••
}
                                                                 •••
void swap (long long int v[], long long int k){
                                                         swap:
                                                                 ...
 long long int temp;
 temp = v[k];
 v[k] = v[k+1];
                                                                 ...
 v[k+1] = temp;
                                                                 •••
```

Nessuna delle altre risposte

```
slli
               x7, x11, 3
swap:
               x5, 0(x10)
        ld
               x6, 8(x10)
        ld
               x6, 0(x7)
        sd
               x5, 8(x7)
        sd
        add
               x7, x10, x7
        slli
               x7, x11, 4
swap:
               x7, x10, x7
        add
               x7, 8(x7)
        ld
               x5, 0(x7)
        sd
        jalr
               x0, 0(x1)
        srli
               x7, x11, 3
swap:
        add
               x7, x10, x7
               x5, 0(x7)
        ld
        ld
               x6, 8(x7)
               x6, 0(x7)
        sd
               x5, 8(x7)
        sd
               x0, 0(x1)
        jalr
               x7, x11, 3
swap:
        slli
        add
               x7, x10, x7
        ld
               x5, 0(x7)
               x6, 8(x7)
        ld
        sd
               x6, 0(x7)
               x5, 8(x7)
        sd
        jalr x0, 0(x1)
```



Cognome e Nome: Nome54 Cognome64
Numero di Matricola: 44
Domanda 1 Usando la rappresentazione binaria, svolgere la somma 183 + 37
Nessuna delle altre risposte
<b>Domanda 2</b> Come si rappresenta in decimale il numero binario $101101101101_2$ ?
$ = 877_{10} $
Nessuna delle altre risposte
<b>Domanda 3</b> Svolgere la somma dei due numeri espressi in complemento a 2 su 4 bit $0101_2 + 1010_2$
$\square$ 15 <sub>10</sub>
$ -15_{10} $
$-1_{10}$
Nessuna delle altre risposte
<b>Domanda 4</b> Inizialmente il contenuto di $x5 = 0x000000000000000000000000000000000$
addi x6, x0, 0x000F slli x6, x6, 28
or x5, x5, x6
= 5 = 0000 0000 0000 0000 0000 0000 00
x5 = 1111 0000 0000 0000 0000 0000 0000 1111 0000 0000 0000 0000 0000 1111 <sub>2</sub>
$\times$ 5 = 1111 0000 0000 0000 0000 0000 0000 1111 1111 0000 0000 0000 0000 0000 0
Nessuna delle altre risposte
<b>Domanda 5</b> Quali delle seguenti singole istruzioni assembly RISC-V equivale alle due istruzioni
add x6, x5, x10
ld x7, 0 (x6)
add x6, x7, x5
Tutte le risposte si equivalgono  mv x6, x7
Nessuna delle altre risposte
<u> </u>

Domanda 6 Si dica a quale delle seguenti alternative corrisponde la seguente istruzione in assembly ARM:  add r0, r1, r1, lsl #1  r0 = r0 * r1;  Nessuna delle altre risposte  r0 = r0 + (2 * r1);  r0 = 3 * r1;
<b>Domanda 7</b> Supponiamo di essere in un ciclo di clock in cui il processore RISC-V carica dalla memoria istruzioni la seguente parola: 000000000110001000000010110011. 1) Quale è l'istruzione codificata. 2) Quale è il valore degli ingressi dell'unità di controllo della ALU per questa istruzione? 3) Quale è il nuovo indirizzo del PC dopo che l'istruzione è stata eseguita?
1) L'istruzione codificata è add $x2$ , $x1$ , $x3$ . 2) ALUop = 10, ALU Control Lines = 0010. 3) PC = PC + 4 se X12 diverso da X13, PC = PC + 20*4 se X12 è uguale a X13.
1) L'istruzione codificata è add x1, x2, x3. 2) ALUop = 10, ALU Control Lines = 0010. 3) $PC = PC + 4$ .
Nessuna delle altre risposte.
1) L'istruzione codificata è sub x1, x2, x3. 2) ALUop = 00, ALU Control Lines = 0110. 3) $PC = PC + 4$ .
1) L'istruzione codificata è sub x1, x2, x3. 2) ALUop = 10, ALU Control Lines = 0110. 3) $PC = PC + 4$ .
<b>Domanda 8</b> Si consideri una cache direct mapped grande $64KB$ , con blocchi di $64$ byte per blocco. In che blocco di cache è mappata la parola che sta in memoria all'indirizzo $0x1F040$ ?
Nel primo blocco libero.
Nessuna delle altre risposte.
Non si può dire senza conoscere la dimensione della memoria principale.
Nel blocco numero 961.
Nel blocco numero 40.
<b>Domanda 9</b> Si consideri una CPU che impiega $600ps$ per la fase di fetch, $600ps$ per la fase di decodifica, $500ps$ per eseguire operazioni con la ALU, $400ps$ per la fase di accesso alla memoria e $700ps$ per la fase di scrittura nel register file. Il massimo incremento di prestazioni che ci si può attendere usando una pipeline è:
di 2.5 volte
di 2 volte
di 4 volte
Nessuna delle altre risposte
Domanda 10 Le librerie statiche:
<ul> <li>Vengono utilizzate dall'Assembler per implementare le macro/pseudo-istruzioni.</li> <li>Nessuna delle altre risposte.</li> </ul>
Sono effettivamente collegate al programma solo quando esso viene caricato (in caso di linking <i>non lazy</i> ) o eseguito (in caso di <i>lazy linking</i> ).
Possono essere utilizzate da programmi C, ma non da programmi scritti in Assembly.



Sono utilizzate in fase di linking, ma non servono per il caricamento o l'esecuzione dell'eseguibile finale.

### Domanda 11

```
int mathforfun(int i, int j,
                     int q, int s) {
    for (i=0; i < q; i++)
    {
       q=q+s;
       q=q-j;
    return q;
    mathforfun:
                    pushq
                             %rbp
                             %rsp, %rbp
                    movq
                             %edi, -4(%rbp)
                    movl
                             %esi, -8(%rbp)
                    movl
                    movl
                             %edx, -12(%rbp)
                             %ecx, -16(%rbp)
                    movl
                    movl
                             $0, -4(%rbp)
    .L3:
                             -4(%rbp), %eax
                    movl
                    X1
                             .L2
                     jge
                    movl
                             -16(%rbp), %eax
                     addl
                             %eax, -12(%rbp)
                             -8(%rbp), %eax
                    movl
                     subl
                             %eax, -12(%rbp)
                    X2
                             .L3
                     jmp
    .L2:
                             -12(%rbp), %eax
                    movl
                    popq
                             %rbp
                     ret
 Nessuna delle altre risposte
 X1: addl $1, -8(\%rbp)
 X2: cmpl -12(%rbp), %eax
X1: cmpl -12(%rbp), %eax
 X2: addl $1, -4(%rbp)
```

La funzione mathforfun prende in ingresso quattro argomenti e al suo interno svolge con questi delle operazioni matematiche ritornando un intero. Data la traduzione parziale in assembly intel qui sotto come completereste le righe X1 e X2 mancanti? scegliere una delle opzioni

## Domanda 12

X1: addl \$1, -4(%rbp) X2: cmpl -12(%rcx), %eax X1: movl \$1, -8(%rbp) X2: cmpl -10(%rbp), %eax

Si consideri la seguente funzione nel linguaggio C chiamata "sort" il cui scopo e' quello di ordinare un array in ingresso. Tale funzione prende in ingresso un array v[] (espresso naturalmente come puntatore a long long int) e la lunghezza n del vettore.

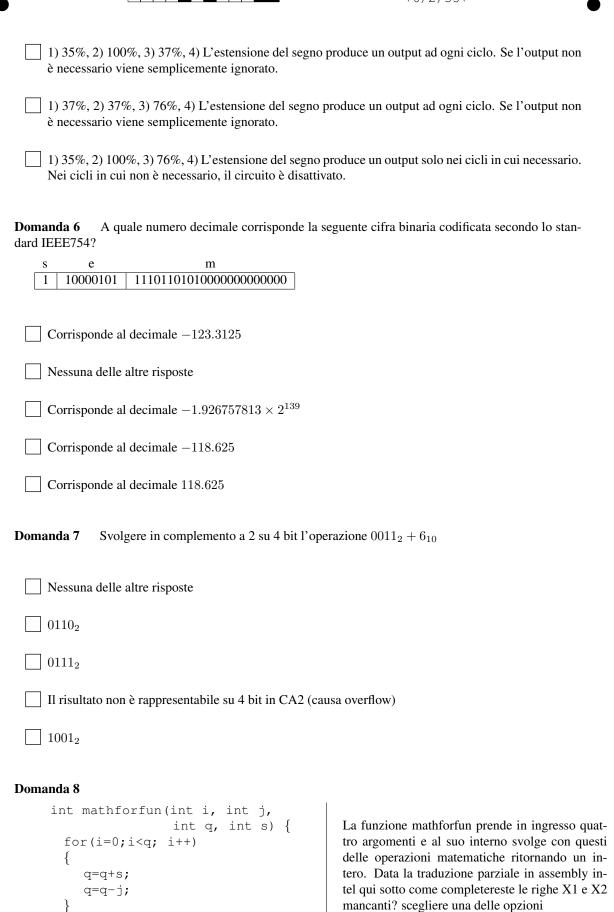
Al suo interno la funzione esegue una chiamata ad un'altra funzione denominata "swap" che scambia il valore dell'elemento del vettore in ingresso in posizione k con l'elemento successivo k+1. Quale delle implementazioni in assembly RISC-V della funzione swap e' corretta tra quelle proposte?

```
void sort (long long int v[], long long int n){
                                                           sort:
  long long int i, j;
  for (i=0; i< n; i+=1) {
                                                                   ...
  for (j=i-1; j>=0 \&\& v[j] > v[j+1]; j-=1) {
                                                                   ...
   swap (v,j);
                                                                   jal
                                                                         swap
  }
                                                                   ...
}
void swap (long long int v[], long long int k){
                                                           swap:
  long long int temp;
                                                                   ...
  temp = v[k];
 v[k] = v[k+1];
  v[k+1] = temp;
                                                                   ...
                                                                   ...
     swap: srli x7, x11, 3
                   x7, x10, x7
             add
             ld
                   x5, 0(x7)
             ld
                   x6, 8(x7)
             sd
                   x6, 0(x7)
             sd
                    x5, 8(x7)
             jalr
                   x0, 0(x1)
                   x7, x11, 4
     swap:
             slli
                   x7, x10, x7
             add
             ld
                   x7, 8(x7)
             sd
                   x5, 0(x7)
             jalr
                   x0, 0(x1)
                   x7, x11, 3
    swap:
            slli
             ld
                   x5, 0(x10)
                    x6, 8(x10)
             ld
             sd
                    x6, 0(x7)
             sd
                    x5, 8(x7)
                   x7, x10, x7
             add
            slli
                   x7, x11, 3
     swap:
                   x7, x10, x7
             add
                   x5, 0(x7)
             ld
             ld
                   x6, 8(x7)
             sd
                   x6, 0(x7)
                    x5, 8(x7)
             sd
             jalr x0, 0(x1)
```

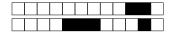
Nessuna delle altre risposte



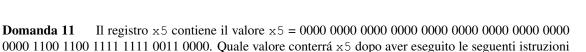
Cognome e Nome: Nome 65 Cognome 65
Numero di Matricola: 55
<b>Domanda 1</b> Usando la rappresentazione binaria, svolgere la sottrazione 10110011101100011001 – 0x4AA95
<ul> <li>□ 011000010000100101002</li> <li>□ Nessuna delle altre risposte</li> <li>□ 011010010000100001002</li> <li>□ 101110011000000010002</li> <li>□ 101100010001000010002</li> <li>Domanda 2 Si consideri una cache direct mapped grande 4KB, con blocchi di 16 byte per blocco. In</li> </ul>
che blocco di cache è mappata la parola che sta in memoria all'indirizzo $0x1F164$ ?
Nel blocco numero 64.  Nel blocco numero 22.  Nessuna delle altre risposte.  Nel blocco numero 6.  Nel primo blocco libero.
<b>Domanda 3</b> Considerare l'operazione di somma tra interi in assembly RISC-V. Essa puó essere richiesta:
Con due operandi sorgenti registri e un operando destinazione in memoria  Con due operandi sorgenti registri e una destinazione anche esso registro  Con due operandi sorgenti di tipo registro e un operando destinazione di tipo registro, oppure con un operando di tipo registro e un operando immediato come sorgenti e un operando registro destinazione  Con due operandi sorgenti immediati e un operando destinazione registro  Nessuna delle altre risposte
Domanda 4 Le librerie statiche:
<ul> <li>Possono essere utilizzate da programmi C, ma non da programmi scritti in Assembly.</li> <li>Nessuna delle altre risposte.</li> <li>Vengono utilizzate dall'Assembler per implementare le macro/pseudo-istruzioni.</li> <li>Sono effettivamente collegate al programma solo quando esso viene caricato (in caso di linking <i>non lazy</i>) o eseguito (in caso di <i>lazy linking</i>).</li> <li>Sono utilizzate in fase di linking, ma non servono per il caricamento o l'esecuzione dell'eseguibile finale.</li> </ul>
<b>Domanda 5</b> Consideriamo la seguente combinazione di istruzioni: Tipo R: 25%, Tipo I (non load) 24%, Load 26%, Store 13%, Branch 9%, e Jump 3%. 1) Quale percentuale di tutte le istruzioni fa uso della memoria dati? 2) Quale percentuale delle istruzioni fa uso della memoria istruzioni? 3) Quale percentuale di tutte le istruzioni fa uso dell'estensione del segno? 4) Cosa fa l'estensione del segno nei cicli in cui il suo output non serve?
<ul> <li>1) 39%, 2) 100%, 3) 75%, 4) L'estensione del segno produce un output ad ogni ciclo. Se l'output non è necessario viene semplicemente ignorato.</li> <li>Nessuna delle altre risposte.</li> </ul>



return q;



```
mathforfun:
                                  %rbp
                         pushq
                                  %rsp, %rbp
                         movq
                                  %edi, -4(%rbp)
                         movl
                         movl
                                  %esi, -8(%rbp)
                         movl
                                  %edx, -12(%rbp)
                                  %ecx, -16(%rbp)
                         movl
                                  $0, -4(%rbp)
                         movl
        .L3:
                                  -4(%rbp), %eax
                         movl
                         X1
                         jge
                                  .L2
                                  -16(%rbp), %eax
                         movl
                         addl
                                  %eax, -12(%rbp)
                         movl
                                  -8(%rbp), %eax
                                  %eax, -12(%rbp)
                         subl
                         X2
                                  .L3
                         jmp
        .L2:
                                  -12(%rbp), %eax
                         movl
                                  %rbp
                         popq
                         ret
   X1: addl $1, -4(%rbp)
     X2: cmpl -12(%rcx), %eax
  \neg X1: addl $1, -8(%rbp)
     X2: cmpl -12(%rbp), %eax
   X1: cmpl -12(%rbp), %eax
     X2: addl $1, -4(%rbp)
 X2: cmpl -10(%rbp), %eax
     Nessuna delle altre risposte
              Le seguenti affermazioni descrivono alcuni dei pregi introdotti dalla pipeline nei micropro-
cessori. Individua quale di queste NON è corretta.
Nelle architetture pipelined...
   ...l'ordine con cui sono scritte le istruzioni potrebbe influire sul tempo di esecuzione
  ... non si verificano mai eventi di hazard
  ... la frequenza di clock è determinata dall'istruzione più lenta
  Nessuna delle altre risposte
   ... maggiore il numero di stadi, potenzialmente maggiori le prestazioni in confronto ad un'architettura
     senza pipeline
Domanda 10
               Si dica a quale delle seguenti alternative corrisponde la seguente istruzione in assembly
ARM:
      r0, r1, r1, lsl #1
 add
  | r1 = r0 + (2 * r1);
   Nessuna delle altre risposte
  r0 = 3 * r1;
   1 \text{ r0} = \text{r0} + (2 * \text{r1});
```



Assembly RISC-V?

**Domanda 12** La funzione sumV prende in ingresso l'indirizzo di tre array di interi u, v, z, e la dimensione size degli array, il suo compito è quello di effettuare le operazioni sulla memoria specificate nel programma. Il compilatore fornisce la seguente traduzione in assembly RISC-V che è incompleta: le righe X1, X2 e X3 sono omesse. (Sono rispettate le convenzioni di chiamata per gli argomenti e per il valore di ritorno specificate dall'ABI vista durante il corso) Quale delle triple X1, X2 e X3 proposte corrisponde alle righe corrette?

```
typedef long long int int64;
typedef unsigned long long int uint64;
void sumV(int64 ** u, int64 ** v, int64 ** z, uint64 size){
 for (int64 r = 0; r < size; r++) {
  for (int64 c = 0; c < size; c++) \{
   int64 p = 0;
  for (uint64 k = 0; k < size; k++) \{
   p += *(*(v + r) + k) * *(*(u+k) + c);
    *(*(v+r) + c) = p;
 return;
  sumV:
         beqz
               a3,.L1
         slli
               t4,a3,3
         mv
               t5,a1
         add
               t6,a1,t4
  .L3:
         X1
  .L6:
         mv
               a2,a0
               a5,t3
         mv
         li
               a1,0
  .L4:
         X2
               a4,0(a3)
         ld
         addi
               a2,a2,8
               a4,a4,a6
         mul
         add
               a1,a1,a4
         X3
  .L1:
         ret
```

X1 ld t3,0(t5) li a7,0 add t1,t4,t3 X2 ld a3,0(a2) ld a6,0(a5) addi a5,a5,4 add a3,a3,a7 X3 bne t1,a5,.L4 add a5,t3,a7 sd a1,0(a5) addi a7,a7,8 bne t4,a7,.L6 addi t5,t5,8 bne t6,t5,.L3 X1 1d t3,0(t5)li a7,0 add t3,t4,t3 X2 ld a3,0(a2) ld a6,0(a5) addi a5,a5,8 add a3,a3,a7 X3 bne t1,a5,.L4 add a5,t3,a7 sd a1,0(a5) addi a7,a7,8 bne t4,a7,.L6 addi t5,t5,8 bne t6,t5,.L3 X1 1d t3,0(t5)li a7,0 add t1,t4,t3 X2 ld a3,0(a2) ld a6,0(a5) addi a5,a5,8 add a3,a3,a7 X3 beq t1,a5,.L4 add a5,t3,a7 sd a1,0(a5)

> addi t5,t5,8 beq t6,t5,.L3

addi a7,a7,8 beq t4,a7,.L6

```
X1
         ld t3,0(t5)
         li a7,0
         add t4,t1,t3
    X2
         ld a3,0(a2)
         ld a6,0(a5)
         addi a5,a5,8
         add a7,a3,a7
    X3
         bne t1,a5,.L4
         add a5,t3,a7
         sd a1,0(a5)
         addi a7,a7,8
         bne t4,a7,.L6
         addi t5,t5,8
         bne t6,t5,.L3
Nessuna delle altre risposte
```