Lab 5:

Stringhe - Procedure (parte 1)

Esecuzione di una procedura

Per l'esecuzione di una procedura, un programma deve eseguire questi sei passi:

- 1. Mettere i parametri in un luogo accessibile alla procedura;
- 2. Trasferire il controllo alla procedura;
- 3. Acquisire le risorse necessarie per l'esecuzione della procedura;
- 4. **Eseguire** il compito richiesto;
- 5. Mettere il **risultato** in un luogo accessibile al programma chiamante;
- 6. **Restituire il controllo** al punto di origine, dato che la stessa procedura può essere chiamata in diversi punti di un programma.

Parametri e Indirizzo di Ritorno

- registri a0-a7 (x10-x17) sono 8 registri per i parametri, utilizzati cioè per passare valori alle funzioni o restituire valori al chiamante
- registro ra (x1) contiene l'indirizzo di ritorno

jal e jalr: Passaggio di Controllo

 L'istruzione jal (jump and link) serve per la chiamata di funzioni: produce un salto a un indirizzo e salva l'indirizzo dell'istruzione successiva a quella del salto nel registro ra (indirizzo di ritorno, detto appunto link)

```
jal ra, ProcAddress # salta a ProcAddress e salva indirizzo di ritorno in ra [jal ProcAddress]
```

 Il ritorno da una procedura utilizza un salto indiretto, jump and link register (jalr)

jal e jalr: Passaggio di Controllo

Lo schema è quindi il seguente:

- la funzione chiamante mette i parametri in a0-a7 e usa jal X per saltare alla funzione X
- la funzione chiamata svolge le proprie operazioni, inserisce i risultati negli stessi registri e restituisce il controllo al chiamante con l'istruzione jr ra

```
int sum(int a, int b) {
     return a+b;
int main (int argc, char** argv) {
     int a = 1;
     int b = 2;
     int result = 0;
     result = sum(a,b);
     printf("result: %d", result);
     exit(0);
```

```
start:
int sum(int a, int b) {
                                                li a0, 1 # a
      return a+b;
                                                li a1, 2 # b
                                                li s1, 0 # result
int main (int argc, char** argv)
                                                jal sum
      int a = 1;
                                                add s1, a0, zero
      int b = 2;
      int result = 0;
                                             sum:
      result = sum(a,b);
      printf("result: %d", result);
                                                add a0, a0, a1
      exit(0);
                                                jr ra
```

```
start:
int sum(int a, int b){
                                              li a0, 1 # a
 registri per passaggio parametri
                                              li a1, 2 # b
         (FUNZIONE CHIAMANTE)
                                              li s1, 0 # result
int main(int argc, char** argv) {
                                              jal sum
     int a = 1;
                                              add s1, a0, zero
     int b = 2;
     int result = 0;
     rogult - gum(a h)
                                           sum:
 registri per passaggio parametri
                                              add a0, a0, a1
         (FUNZIONE CHIAMATA)
                                              jr ra
```

```
start:
int sum(int a, int b) {
                                                li a0, 1 # a
      return a+b;
                                                li a1, 2 # b
                                                li s1, 0 # result
                                                jal sum
     #ra = MemAddress, jump sum
                                                add s1, a0, zero
      result = sum(a,b);
                                            sum:
     printf("result: %d", result);
                                                add a0, a0, a1
      exit(0);
                                                jr ra
```

domanda: perché usiamo jr ra, e non
semplicemente jump?

risposta: perché la funzione può essere chiamata da molti punti del programma, anche dall'interno di altre procedure. C'è quindi bisogno di un meccanismo per tornare all'istruzione successiva alla chiamata. Serve un meccanismo che tenga conto dell'indirizzo salvato sul registro ra.

```
start:
   li a0, 1 # a
   li a1, 2 # b
   li s1, 0 # result
   jal sum
   add s1, a0, zero
sum:
   add a0, a0, a1
   jr ra
```

Address	Code	Basic		
0x00400000	0x00100513	addi x10,x0,1	6:	li a0, l # a
0x00400004	0x00200593	addi xll,x0,2	7:	li al, 2 # b
0x00400008	0x00000493	addi x9,x0,0	8:	li sl, 0 # result
0x0040000c	0x01c000ef	jal x1,0x00000001c	10:	jal sum
0x00400010	0x000504b3	add x9,x10,x0	11:	add sl, a0, zero
0x00400c14	0x00900533	add x10,x0,x9	14:	mv a0, sl
0x00400018	0x00100893	addi x17,x0,1	15:	li a7, l
0x0040001c	0x00000073	ecall	16:	ecall
0x004000 20	0x00a00893	addi x17,x0,10	19:	li a7, 10
0x004000 24	0x00000073	ecall	20:	ecall
0x004000 28	0x00b50533	add x10,x10,x11	24:	add a0, a0, al
0x004000 2c	0x00008067	jalr x0,x1,0	25:	jr ra

stato prima di eseguire jal sum

- pc vale 0x00000000040000c

start:

```
li a0, 1 # a
li a1, 2 # b
li s1, 0 # result
```

```
jal sum
add s1, a0, zero
```

sum:

```
add a0, a0, a1 jr ra
```

Address	Code	Basic		
0x0040000	00 0x00100513	addi x10,x0,1	6:	li a0, l # a
0x0040000	94 0x00200593	addi xll,x0,2	7:	li al, 2 # b
0x0040000	98 0x00000493	addi x9,x0,0	8:	li sl, 0 # result
0×0040000	0x01c000ef	jal x1,0x00000001c	10:	jal sum
0x0040003	LO 0x000504b3	add x9,x10,x0	11:	add sl, a0, zero
0X004000	[4] 0x00900533	add x10,x0,x9	14:	mv aO, sl
0x0040003	L8 0x00100893	addi x17,x0,1	15:	li a7, 1
0x0040003	Lc 0x00000073	ecall	16:	ecall
0x0040002	20 0x00a00893	addi x17,x0,10	19:	li a7, 10
0x0040002	24 0x00000073	ecall	20:	ecall
0x0040002	28 0x00b50533	add x10,x10,x11	24:	add a0, a0, al
0x00400	c 0x00008067	jalr x0,x1,0	25:	jr ra
ra	pc			

stato dopo aver eseguito jal sum

- pc vale 0x000000000400028
- ra **vale** 0x0000000000400010

start:

```
li a0, 1 # a
li a1, 2 # b
li s1, 0 # result
```

```
jal sum
add s1, a0, zero
```

sum:

```
add a0, a0, a1
```

Address	Code	Basic		
0x0040000	0 0x00100513	addi x10,x0,l	6:	li a0, l # a
0x0040000	4 0x00200593	addi xll,x0,2	7:	li al, 2 # b
0x0040000	8 0x00000493	addi x9,x0,0	8:	li sl, O # result
0×0040000	0x01c000ef	jal x1,0x0000001c	10:	jal sum
0x0040001	0 0x000504b3	add x9,x10,x0	11:	add sl, aO, zero
0X0040001	4 0x00900 5 33	add x10,x0,x9	14:	mv a0, sl
0x00406	8 0x00100893	addi x17,x0,1	15:	li a7, 1
0x0040001	c 0x00000073	ecall	16:	ecall
0x004000	0 0x00a00893	addi x17,x0,10	19:	li a7, 10
0x004000	4 0x00000073	ecall	20:	ecall
0x004000	8 0x00b50533	add x10,x10,x11	24:	add a0, a0, al
0x004000	c 0x00008067	jalr x0,x1,0	25:	jr ra
ra	pc			

stato dopo aver eseguito jr ra

- pc vale 0x000000000400010
- ra **vale** 0x0000000000400010

_start:

```
li a0, 1 # a
li a1, 2 # b
li s1, 0 # result
```

```
jal sum
add s1, a0, zero
```

..

sum:

```
add a0, a0, a1 jr ra
```

Stringhe

Codifica ASCII

- American Standard Code for Information Interchange
- Utilizza 8 bit (1 byte) per rappresentare i caratteri
- load byte unsigned (lbu) prende un byte dalla memoria mettendolo negli 8 bit di un registro, collocati più a destra
- store byte (sb) prende il byte corrispondente agli 8 bit di un registro,
 collocati più a destra, e lo salva in memoria

```
lbu x12, 0(x10) // Leggi un byte dall'indirizzo sorgente
sb x12, 0(x11) // Scrivi il byte all'indirizzo di destinazione
```

Codifica ASCII

Valore ASCII	Carattere										
32	Spazio	48	0	64 ¹	@	80	Р	096	,	112	р
33	!	49	1	65	Α	81	Q	097	a	113	q
34	ш	50	2	66	В	82	R	098	b	114	r
35	#	51	3	67	С	83	S	099	С	115	S
36	\$	52	4	68	D	84	T	100	d	116	t
37	%	53	5	69	E	85	U	101	е	117	u
38	&	54	6	70	F	86	V	102	f	118	٧
39	ŧ	55	7	71	G	87	W	103	g	119	W
40	(56	8	72	Н	88	Χ	104	h	120	Х
41)	57	9	73	I	89	Υ	105	i	121	у
42	*	58	:	74	J	90	Z	106	j	122	Z
43	+	59	;	75	K	91	[107	k	123	{
44	,	60	<	76	L	92	\	108	I	124	I
45	-	61	=	77	М	93]	109	m	125	}
46		62	>	78	N	94	٨	110	n	126	~
47	/	63	?	79	0	95	_	111	0	127	DEL

Codifica ASCII

Valore ASCII	Carattere										
32	Spazio	48	0	64 ¹	@	80	Р	096	,	112	р
33	!	49	1	65	Α	81	Q	097	a	113	q
34	16	50	2	66	В	82	R	098	b	114	r
35	#	51	3	67	С	83	S	099	С	115	S
36	\$	52	4	68	D	84	Т	100	d	116	t
37	%	53	5	69	E	85	U	101	е	117	u
38	&	54	6	70	F	86	٧	102	f	118	٧
39	ŧ	55	7	71	G	87	W	103	g	119	W
40	(56	8	72	Н	88	Х	104	h	120	Х
41)	57	9	73	I	89	Υ	105	i	121	у
42	*	58	:	74	J	90	Z	106	j	122	Z
43	+	59	;	75	K	91	[107	k	123	{
44		60		76	ı	92	١	108	ı	124	

Il linguaggio C termina le stringhe con un byte che contiene il valore 0 (carattere "null" in ASCII, non mostrato nella tabella)

Esercizio 0 - charAt

Usando il linguaggio assemblativo del RISC-V, scrivere una funzione charAt che riceva:

```
sul registro a0, l'indirizzo in memoria di una stringa (array di byte) sul registro a1, un numero intero (n)
```

charAt ritorna il carattere nella posizione n della stringa str. Il seguente codice in C realizza charAt (convertilo in RISC-V):

```
char charAt(char *str, int n) {
    return str[n];
}
```

Esercizio 1 – strlen (String Length)

Scrivere una procedura RISC-V per calcolare la lunghezza di una stringa di caratteri in C, escluso il carattere terminatore. Le stringhe di caratteri in C sono memorizzate come un array di byte in memoria, dove il byte '\0' (0x00) rappresenta la fine della stringa.

```
unsigned long strlen(char *str) {
    unsigned long i;
    for (i = 0; str[i] != '\0'; i++);
    return i;
}
```

```
.globl _start
.data
    src: .string "This is the source string."
```

Esercizio 2 - digit

Scrivere una funzione RISC-V **digit** che verifichi se un byte passato come parametro nel registro a0 rappresenta un carattere cifra (0-9) nella codifica ASCII. Verificare vuol dire: restituire 1 (su a0) se la condizione è vera, 0 altrimenti.

Esercizio 3 - strcmp

Scrivere una procedura RISC-V strcmp per confrontare due stringhe di caratteri. strcmp(str1, str2) restituisce 0 se str1 è uguale a str2, 1 nel caso contrario.

```
risultato atteso, a0 = 1
```

```
.globl _start
.data
    str1: .string "first"
```

str2: .string "second"

Esercizio 4 - strchridx

Scrivere una procedura RISC-V strchridx(str, c) per restituire l'indice della prima occorrenza di c in str.

strchridx(str, c) restituisce -1 se c non è presente in str.

```
long long strchridx(char *str, char c) {
    long long i = 0;
    while (str[i] != '\0' and str[i] != c) {
        i++;
    if (str[i] == '\0') {
        return -1;
    } else {
       return i;
```

Esercizio 5 – hash

Usando il linguaggio assemblativo del RISC-V, scrivere una funzione **hash** che riceva sul registro **a0** l'indirizzo in memoria di una stringa (array di byte).

La funzione deve calcolare il valore hash della stringa e ritornarlo sul registro a0. Il valore hash deve essere calcolato come segue:

```
long hash(char *str) {
   long hash = 5381;
   int i = 0;

while (str[i] != '\0') {
     hash = ((hash << 5) + hash) + str[i];
     i++;
   }
  return hash;
}</pre>
```