odle ► SO	pari20130905 ► Quizzes ► Compito dis	ispari - turno 1 - 6 cfu ➤ Attempt 1 Update	e this Q													
		Info Results Preview Edit														
		Preview Compito dispari - turno 1 - 6 cfu														
		Start again														
4																
	Dati studente															
	Inserisci qui i tuoi dati, compi	pila subito questa parte.														
	Quanti CFU? 5 cfu	⊚ 6 cfu														
	Cognome															
	Nome Matricola															
	email															
	Numero Computer															
	Ordinamento (509, 270,															
	erasmus,ecc.)															
1	Page fault mass	simi per una istruzione macchina														
	Considera una architettura Pe	Pentium-like (4GB di memoria, pagina di 4 KB, paginazione a due livelli , pte 4 byte, root page table sempre in memoria). zione macchina														
	0x22802FFD store 0x22826I															
	che occupa 5 bytes a partire	e da 0x22802FFD e copia il contenuto del registro A nei 4 bytes a partire dall'indirizzo specificato nell'operando.														
	Calcola quanti page fault può	ò generare al più tale istruzione nelle fasi di fetch e di execute per codice o dati non residenti o per page table non residenti.														
	Page faults															
	Fetch Execute															
	table codice															
	o dati															
	Descrivi brevemente il perché di tale risultato															
	Source services of potential of the institute															
	RAID															
		rca X abbia un Mean Time Between Failures (MTBF, cioè il valore atteso del tempo di guasto) pari a T.														
	Immagina di avere array	ay raid 0 composto da 2 dischi X . Qual'è il suo MTBF? perché?														
	Immagina di avere array	ay raid 5 composto da 4 dischi X. Qual'è il tempo medio (nel senso di valore atteso) per osservare l'array che va in stato degradato? perché?														
	Answer:	Trebuchet														
		Path:														
		[]														
	Scheduling delle attivita' nel kernel															
	Scheduling della	e attività nei reinei														
		tre processi: A, B, C, inizialmente tutti e tre ready nell'ordine A in testa, poi B, C in coda. La politica di scheduling è round robin con quanto di tempo pari a 40ms. Attenzione: le system call														
	In un sistema sono presenti ti possono essere bloccanti e i • A I/O bound, l'I/O burst	tre processi: A, B, C, inizialmente tutti e tre ready nell'ordine A in testa, poi B, C in coda. La politica di scheduling è round robin con quanto di tempo pari a 40ms. Attenzione: le system call i page fault major o minor.														
	In un sistema sono presenti ti possono essere bloccanti e i • A I/O bound, l'I/O burst	tre processi: A, B, C, inizialmente tutti e tre ready nell'ordine A in testa, poi B, C in coda. La politica di scheduling è round robin con quanto di tempo pari a 40ms. Attenzione: le system call i page fault major o minor. It dura 25ms. ra alternativamente una system call non bloccante e un major page fault ogni 10 ms, ciascun page fault è servito in 50ms.														
	In un sistema sono presenti ti possono essere bloccanti e i i • A I/O bound, I'I/O burst • B cpu bound ma genere • C cpu bound, nessun pa Il processore esseque di volta	tre processi: A, B, C, inizialmente tutti e tre ready nell'ordine A in testa, poi B, C in coda. La politica di scheduling è round robin con quanto di tempo pari a 40ms. Attenzione: le system call i page fault major o minor. It dura 25ms. ra alternativamente una system call non bloccante e un major page fault ogni 10 ms, ciascun page fault è servito in 50ms. page fault. a in volta A, B, C, e inoltre, con tempi trascurabili, mode switching, dispatching, system call e interrupt handlers. Mostra schematicamente, nella sequente tabella, l'ordine con cui tali attività														
	In un sistema sono presenti ti possono essere bloccanti e i i • A I/O bound, I'I/O burst • B cpu bound ma genere • C cpu bound, nessun pa Il processore esseque di volta	tre processi: A, B, C, inizialmente tutti e tre ready nell'ordine A in testa, poi B, C in coda. La politica di scheduling è round robin con quanto di tempo pari a 40ms. Attenzione: le system call i page fault major o minor. It dura 25ms. It alternativamente una system call non bloccante e un major page fault ogni 10 ms, ciascun page fault è servito in 50ms. page fault.														
	In un sistema sono presenti ti possono essere bloccanti e i • A I/O bound, I'I/O burst • B cpu bound ma genere • C cpu bound, nessun pi Il processore esegue di volta vengono eseguite (una sola c	tre processi: A, B, C, inizialmente tutti e tre ready nell'ordine A in testa, poi B, C in coda. La politica di scheduling è round robin con quanto di tempo pari a 40ms. Attenzione: le system call i page fault major o minor. It dura 25ms. ra alternativamente una system call non bloccante e un major page fault ogni 10 ms, ciascun page fault è servito in 50ms. page fault. a in volta A, B, C, e inoltre, con tempi trascurabili, mode switching, dispatching, system call e interrupt handlers. Mostra schematicamente, nella sequente tabella, l'ordine con cui tali attività														
	In un sistema sono presenti ti possono essere bloccanti e i i • A I/O bound, I'I/O burst • B cpu bound ma genere • C cpu bound, nessun pa Il processore esseque di volta	tre processi: A, B, C, inizialmente tutti e tre ready nell'ordine A in testa, poi B, C in coda. La politica di scheduling è round robin con quanto di tempo pari a 40ms. Attenzione: le system call i page fault major o minor. It dura 25ms. ra alternativamente una system call non bloccante e un major page fault ogni 10 ms, ciascun page fault è servito in 50ms. page fault. a in volta A, B, C, e inoltre, con tempi trascurabili, mode switching, dispatching, system call e interrupt handlers. Mostra schematicamente, nella sequente tabella, l'ordine con cui tali attività														
	In un sistema sono presenti ti possono essere bloccanti e i i e i e A I/O bound, l'I/O burst • B cpu bound ma genere • C cpu bound, nessun pi Il processore esegue di volta vengono eseguite (una sola c	tre processi: A, B, C, inizialmente tutti e tre ready nell'ordine A in testa, poi B, C in coda. La politica di scheduling è round robin con quanto di tempo pari a 40ms. Attenzione: le system call i page fault major o minor. It dura 25ms. ra alternativamente una system call non bloccante e un major page fault ogni 10 ms, ciascun page fault è servito in 50ms. page fault. a in volta A, B, C, e inoltre, con tempi trascurabili, mode switching, dispatching, system call e interrupt handlers. Mostra schematicamente, nella sequente tabella, l'ordine con cui tali attività														
1	In un sistema sono presenti tr possono essere bloccanti e i i • A I/O bound, l'I/O burst • B cpu bound ma genere • C cpu bound, nessun pr Il processore esegue di volta vengono eseguite (una sola c	tre processi: A, B, C, inizialmente tutti e tre ready nell'ordine A in testa, poi B, C in coda. La politica di scheduling è round robin con quanto di tempo pari a 40ms. Attenzione: le system call i page fault major o minor. It dura 25ms. ra alternativamente una system call non bloccante e un major page fault ogni 10 ms, ciascun page fault è servito in 50ms. page fault. a in volta A, B, C, e inoltre, con tempi trascurabili, mode switching, dispatching, system call e interrupt handlers. Mostra schematicamente, nella sequente tabella, l'ordine con cui tali attività														
5	In un sistema sono presenti ti possono essere bloccanti e i i • A I/O bound, I'I/O burst • B cpu bound ma genere • C cpu bound, nessun pi Il processore esegue di volta vengono eseguite (una sola ci A X user B mode C mode switch disptatching system call	tre processi: A, B, C, inizialmente tutti e tre ready nell'ordine A in testa, poi B, C in coda. La politica di scheduling è round robin con quanto di tempo pari a 40ms. Attenzione: le system call i page fault major o minor. It dura 25ms. ra alternativamente una system call non bloccante e un major page fault ogni 10 ms, ciascun page fault è servito in 50ms. page fault. a in volta A, B, C, e inoltre, con tempi trascurabili, mode switching, dispatching, system call e interrupt handlers. Mostra schematicamente, nella sequente tabella, l'ordine con cui tali attività														
	In un sistema sono presenti ti possono essere bloccanti e i i e i e i e B cpu bound, l'i/O burst e B cpu bound ma genere c C cpu bound, nessun pi Il processore esegue di volta vengono eseguite (una sola custa la mode C c mode switch disptatching	tre processi: A, B, C, inizialmente tutti e tre ready nell'ordine A in testa, poi B, C in coda. La politica di scheduling è round robin con quanto di tempo pari a 40ms. Attenzione: le system call i page fault major o minor. It dura 25ms. ra alternativamente una system call non bloccante e un major page fault ogni 10 ms, ciascun page fault è servito in 50ms. page fault. a in volta A, B, C, e inoltre, con tempi trascurabili, mode switching, dispatching, system call e interrupt handlers. Mostra schematicamente, nella sequente tabella, l'ordine con cui tali attività														

1 of 3 03/09/2013 13:57

SOpari20130905: C	Compito dispa	ari - turno 1	- 6 cfu
-------------------	---------------	---------------	---------

	interrupt handler per																_				interrupt handler per
	1/0														-	-					I/O
	interrupt handler per																				interrupt handler per
	quanto scaduto																				quanto scaduto
		Α _																			
	running		_																	-	running
			_	-														-	-		-
stati	ready	B C	_	-	-								-		-	-	-		-	-	ready
orocessi	roddy																		7	7	7
	block																				block
																		4			
note ten																					
altre not	е																				
II file o campi neces	sario conoso	ages.txt contiene ancare. Per svolg ere il significato une volte convien	li tutti i campi.						ın. Nel file o	ciascun rec	ord è separ	ato da una	linea vuota	, i campi s	ono su line	e distinte, t	anne il ca	mpo "Desci	iption" che	è su più line	ee. Alcuni
		Dai un comand ad esempio Suggests: auto Answer:				he relative	ai campi 'S	uggests: † c	ne conteng	ono almeno	due pacci	etti i cui no	mi inziano	per "lib"							
6 ≰		Il campo Priori	v contiene la	'nriorità" del	nacchetto e	il campo S	ize la sua n	ccupazione	e una volta	installato (onsidera l'	nsieme de	i nacchetti	con priorità	"extra" e "	ontional": d	ai una line	a di coman	di che ripori	i la somma	
V RI		complessiva d Answer:	si campi Size	per tale insie	me di pacch	netti.															

7 🚜 Debugging Considera il codice del seguente progetto prj2.tar.gz. Compila tutti i file con il comando gcc -g *.c -lm -o fib Considera una esecuzione di fib con parametro 20. Considera la trentesima volta in cui fib() sta per ritornare un valore maggiore di 40. Mostra lo **stack** in quell'istante.
 Mostra, nel contesto di **init_list()**, il penultimo elemento della lista L in quell'istante.
 Mostra il numero di volte che la funziona fib() e' stata invocata fino a quel momento. Answer:

8 🚄 **Pratica Unix**

Rispondi alle seguenti domande circa la gestione dei processi.

03/09/2013 13:57 2 of 3

1. Cosa è un segnale in unix? 2. Come si invia un segnale ad un processo? 3. Cosa succede se si digita control-C su un terminale in termini di segnali invaiti a processi? 4. Cosa succede se si digita control-Z su un terminale ai processi in background e a quelli in foreground?									
Answer:									
Windows: handles (solo per chi fa 6 cfu) Rispondi brevemente alle seguenti domandi. 1. Che cosa sono gli executive objects? Esistono in kernel space o in user space? 2. Fai tre esempi di executive objects. 3. Cosa sono gli handles? Esistono in kernel space o in user space? 4. Cosa è l'object manager? In che rapporto è con gli handle? 5. Cosa deve fare un processo per usare un executive object?									
Answer:									
Save without submitting Submit all and finish									
Moodle Docs for this page You are logged in as Maurizio Pizzonia (Logout) SOpari20130905									

3 of 3 03/09/2013 13:57