Cogn	ome e	nome	:					Sis			vi – Ap c ricola :								
J	Jniver	sità c	degli	Studi	di Pa	dova	- Fac	oltà d	i Scie	nze N	MM.F	F.NN	Co	orso d	i Lau	rea in	Infor	matic	a
Non de La co espos Per su insere	sente es è conser orrezion ti sul si uperare endo le a conval	ntita l le e la lto del l'esal propr	a cons a session docent me, il o ie risp	ultazio one ora ite entr candida oste in	one di l ale avv o il gio ato dev terame	ibri o a verrann orno pr ve acqu ente su	appunt to in d recedent tisire a questi	na indi i in for ata e o nte gli llmeno fogli.	ma car ora con orali. 1.5 pu Riport	e in un rtacea nunica anti nel are ger	tempo o elettr te dal l Quesi neralità	onica, docent to 1 e	né l'us e dura un tota ricola	so di pa nte la ale di a negli s	almari prova lmeno pazi in	e telef scritta 18 pui idicati.	oni cel; i risu	lulari. ltati sa utti i q	ranno
	ito 1 (p In qual		_	_	_	_	-				_	_	_	_		punti _l	per ris _l	posta v	uota
	1. n 2. si 3. si	essun istemi	Ū	eguent oit oit		•	•	<u>ri</u> per tı					O						
[1.B]	2. M 3. S	empro Mai i ma s	e solo se	la ma	cchina	ha più	di un	proces	sore	ı:									
[1.C]	2. il 3. il	a capa nume nume	cità di ero di j ero di j	trattar process process	e anch si com si in es	e proce pletati ecuzio	essi di per un ne per	alido d lunga ità di t unità e e esegu	durata empo di tem		di una	ı politi	ca di o	rdinan	nento d	li proce	essi:		
[1.D]	2. se 3. se	e vi so e non e in u	ono per vi son n perco	rcorsi o o perco orso ch	chiusi, orsi ch iiuso ri	allora iusi all levato	vi è si lora no si trov	tuazior n vi è	ne di st situazi olo risc	tallo one di									
RISP	OSTE	AL (QUESI	TO 1:					A			B _			c _			D	_
Si con Si con • FIFO • LRU • Opt Quan Si con neces Nota:	J	la seg no le s fault no ino ne lo s abella	avvengavvengaltre le	gono co tabell te man ma riga	onside e most tenga t	rando crando un prec a la pa	una RA ad og ciso ore gina di	AM cor ni istar dine de	n solo nte il c	4 <i>page</i> conten gine vi	e frame uto dei rtuali r	ed ini 4 pag nelle <i>pa</i>	zialme ge fran age fra	ente vu ne di c	ota?			RAM (non è
r1	r2	r3	r4	r2	r1	r5	r6	r2	r1	r2	r3	r7	r6	r3	r2	r1	r2	r3	r6

Politica di rimpiazzo $\mathbf{L}\mathbf{R}\mathbf{U}$; totale page fault? ____

Sistemi Operativi – Appello del 15 dicembre 2010 – Versione Compito A

Co	gnome	e nome	e:							<u> Mat</u>	tricola	<u>:</u>			Posto:					
r1	r2	r3	r4	r2	r1	r5	r6	r2	r1	r2	r3	r 7	r6	r3	r2	r1	r2	r3	r6	
		+	1	1	1	1	1	1	1		1									

Politica di rimpiazzo **Optimal**; totale *page fault*? _____

r1	r2	r3	r4	r2	r1	r5	r6	r2	r1	r2	r3	r7	r6	r3	r2	r1	r2	r3	r6

Quesito 3 – (7 punti):

Il problema del "produttore/consumatore" è un classico problema di sincronizzazione tra più processi che accedono concorrentemente a risorse condivise.

Lo studente descriva concisamente tale problema.

Inoltre, lo studente utilizzi i monitor per scrivere due procedure chiamate Producer e Consumer che possano essere eseguite concorrentemente al fine di risolvere il problema evitando il *deadlock* del sistema.

(Si consideri il caso in cui le risorse prodotte e non ancora consumate possano essere al massimo N).

	Sistemi Operativi – Appello del 15 dicem	ıbre 2010 – Versione Compito A
Cognome e nome:	Matricola:	Posto:
Quesito 1 (8 nunti)		

Gli hard disk sono componenti molto importanti di un computer che permettono di immagazzinare permanentemente un insieme moderatamente grande di informazioni. Il sistema operativo si occupa di gestire anche queste componenti *hardware* permettendo, ad esempio, operazioni su file quali memorizzazione, recupero, cancellazione, ecc.

I computer moderni sono dotati di *hard disk* di capacità sempre maggiore fornendo dunque un vantaggio in termini di spazio di memorizzazione agli utenti ma anche nuove complessità di gestione per il sistema operativo.

Lo studente illustri, in massimo una pagina, le implicazioni (es. problematiche e possibili soluzioni, ma anche semplificazioni che diventerebbero possibili) per le varie componenti e strutture di un sistema operativo che si trovasse a dover gestire un *hard disk* di <u>capacità infinita</u>.

	Sistemi Operativi – Appello del 15 dio	cembre 2010 – Versione Compito A
Cognome e nome:	Matricola:	Posto:
Quesito 5 – (5 punti):		
Una "chiavetta USB" da 8 GB è formattata con un	filesystem di tipo FAT con blocchi da 4k	В.
Parte 1) Calcolare la dimensione di ogni record d 32 e 64 bit, non altri valori intermedi) e la dimensi	, ,	siano potenze di 2; ovvero di 8, 16,

Parte 2) Graficare l'andamento del rapporto inflattivo della FAT considerando che condivide la chiavetta con un file di dimensione minima 1B e massima uguale al massimo possibile (il rapporto inflattivo è definito come l'onere proporzionale dovuto alla memorizzazione delle strutture di rappresentazione rispetto a quella dei dati veri e propri). E' sufficiente una soluzione che mostri chiaramente il dominio e il codominio della funzione e ne definisca il comportamento intuitivo (es. retta, parabola, iperbole, altro...).

Cognome	e	nome:
---------	---	-------

Soluzione

Soluzione al Quesito 1

[1.A]: risposta 4 [1.B]: risposta 4 [1.C]: risposta 2 [1.D]: risposta 2

Soluzione al Quesito 2

Politica di rimpiazzo **FIFO**; totale *page fault*? **_14**_ (quelli in grassetto)

						0 0													
r1	r2	r3	r4	r2	r1	r5	r6	r2	r1	r2	r3	r 7	r6	r3	r2	r1	r2	r3	r6
1	2	3	4	4	4	5	6	2	1	1	3	7	6	6	2	1	1	3	3
	1	2	3	3	3	4	5	6	2	2	1	3	7	7	6	2	2	1	1
		1	2	2	2	3	4	5	6	6	2	1	3	3	7	6	6	2	2
			1	1	1	2	3	4	5	5	6	2	1	1	3	7	7	6	6

Politica di rimpiazzo **LRU**; totale *page fault*? **_10**_ (quelli in grassetto)

r1	r2	r3	r4	r2	r1	r5	r6	r2	r1	r2	r3	r 7	r6	r3	r2	r1	r2	r3	r6
1	2	3	4	2	1	5	6	2	1	2	3	7	6	3	2	1	2	3	6
	1	2	3	4	2	1	5	6	2	1	2	3	7	6	3	2	1	2	3
		1	2	3	4	2	1	5	6	6	1	2	3	7	6	3	3	1	2
			1	1	3	4	2	1	5	5	6	1	2	2	7	6	6	6	1

Politica di rimpiazzo **Optimal**; totale *page fault*? **_8**_ (quelli in grassetto)

r1	r2	r3	r4	r2	r1	r5	r6	r2	r1	r2	r3	r 7	r6	r3	r2	r1	r2	r3	r6
1	2	3	4	4	4	5	6	6	6	6	6	7	7	7	7	1	1	1	1
	1	2	3	3	3	3	3	3	3	3	3	6	6	6	6	6	6	6	6
		1	2	2	2	2	2	2	2	2	2	3	3	3	3	3	3	3	3
			1	1	1	1	1	1	1	1	1	2	2	2	2	2	2	2	2

Soluzione al Quesito 3

Il problema è chiaramente spiegato nel libro di testo e nei lucidi. Varie soluzioni possibili, ad esempio:

```
monitor ProducerConsumer
     condition full, empty;
     integer count;
                                                                          procedure producer;
     procedure insert(item: integer);
                                                                          begin
     begin
                                                                                while true do
           if count = N then wait(full);
                                                                                begin
           insert_item(item);
                                                                                     item = produce\_item;
           count := count + 1;
                                                                                      ProducerConsumer.insert(item)
           if count = 1 then signal(empty)
                                                                                end
     end;
                                                                          end;
     function remove: integer;
                                                                          procedure consumer;
     begin
           if count = 0 then wait(empty);
                                                                          begin
           remove = remove_item;
                                                                                while true do
           count := count - 1;
                                                                                begin
           if count = N - 1 then signal(full)
                                                                                     item = ProducerConsumer.remove;
     end;
                                                                                      consume_item(item)
     count := 0;
                                                                                end
end monitor;
                                                                          end;
```

Sistemi Operativi – Appello del 15	dicembre 2010 – Versione Compito A
N / - 4 1	Dagtas

	-FF	
Cognome e nome:	Matricola:	Posto:

Soluzione al Quesito 4

Molte funzioni del Sistema Operativo sarebbero coinvolte (e stravolte) nel dover gestire un *hard-disk* di dimensione infinita. Lo studente è invitato a rivisitare criticamente il programma del corso provando a riflettere sulle modifiche necessarie. Consideri ad esempio le implicazioni riguardo a:

- dimensione degli indirizzi
- dimensione strutture dati
- utilizzabilità dei file system noti
- reperire un file
- contiguità file
- lista blocchi liberi
- importanza o meno della frammentazione
- ... (molto altro ancora)

Soluzione al Quesito 5

Parte 1)

totale blocchi = $8 \text{ GB} / 4 \text{kB} = 2^3 / 2^1 = 2^2 \text{ blocchi}$; servono 21 bit per indirizzare ogni blocco -> record da 32 bit. totale dimensione della FAT = $2^2 \text{ record per 4 byte (ovvero 32 bit)} = 8388608 byte.$

Parte 2)

Per semplicità nel grafico riportiamo 8MB per indicare i 8388608 byte.

