Cognome e nome:		Matricola:		– COMPITO DI PROV Posto:
Università degli Studi di	Padova - Facoltà di Scienz	ze MM.FF.NN	Corso di Lau	rea in Informatica
	Regole dell			
Il presente esame scritto deve esse				
Non è consentita la consultazione				
La correzione e la sessione orale		cate dal docente	durante la prova s	critta; i risultati saranr
esposti sul sito del docente entro i Per superare l'esame il candidato		i nel Ouesito 1 e i	ın totale di almeno	18 nunti cu tutti i guecit
inserendo le proprie risposte inter				
Per la convalida e registrazione de				
		1 1		1
Quesito 1 (4 punti): 0,5 punti per	r risposta giusta, <u>diminuzione</u> d	li 0,25 punti per o	ogni sbaglio, 0 puni	ti per risposta vuota
DOMANDA				Vero/Falso
Una system call dà sempre luo				
Un process switch avviene sen	e)			
Un <i>interrupt</i> viene gestito in m				
Il process switch può avvenire				
Se un processo è in blocco da 10 ms significa che 10 ms fa ha eseguito una system call				
Ogni <i>interrupt</i> può essere associato ad un processo che ha richiesto una operazione di I/O				
Molti <i>page fault</i> su un processo non modificano le prestazioni degli altri processi Un processo per lanciare un nuovo processo deve fare una <i>system call</i>				
Un processo per lanciare un nu	iovo processo deve fare una syst	em call		
Quesito 2 – (6 punti): Si consideri l'algoritmo AGING d rispettivamente le pagine 1 2 3 e a all'istante t0 i contatori siano iniz contatore pagina 1: 110	4 di un certo processo. Si suppor ializzati come segue:		po uno <i>sweep</i> (aggi	
All'istante <i>t1</i> avviene uno <i>sweep</i> . pagina 4, pagina 2; pagin		guente sequenza d	li accessi a memoria	ı, nell'ordine:
[2.A] Che valore avranno i contat	ori dopo lo sweep in t1?			
contatore pagina 1:	contatore pagina 2:	contatorepagi	na 3: con	ntatore pagina 4:
[2.B] Supponendo invece che sul	bito dopo t0 fosse avvenuto un	page fault, di qu	ıale pagina avrebbe	causato la sostituzione

[2.8] Supponendo invece che subito dopo *to* fosse avvenuto un *page fault*, di quale pagina avrebbe causato la sostituzione? Perché?

Quesito 3 – (6 punti):

Si consideri la politica di *scheduling Round Robin* di quanto q e si supponga che in un sistema ci siano N processi interattivi tutti con lo stesso comportamento. Ciascuna interazione dà luogo ad un CPU *burst* che richiede la CPU per un tempo c.

[3.A] Se c < q quanto tempo aspetta al più un processo in coda *ready* prima di ottenere la CPU?

Sistemi Operativi – COMPITO DI PROVA
Cognome e nome: Matricola: Posto: [3.B] Se $c < q$ quanto tempo aspetta al più l'utente prima che la CPU finisca di elaborare l'interazione?
[5:16] Se t \ q quanto tempo aspetta ai più i ateme prima ene la er o minsea di elaborare i interazione.
[3.C] Se $c > q$ quanto tempo aspetta l'utente prima di iniziare l'ultimo quanto di interazione per l'ultimo processo rimasto
ancora attivo? (Si consideri che c può essere espresso come $c = aq + b$; ovvero a quanti di tempo $+ b < c$ tempo nell'ultimo
quanto)
O
Quesito 4 – (6 punti): Una "chiavetta USB" da 8 GB è formattata con un <i>filesystem</i> di tipo FAT con blocchi da 4kB.
ona chiavetta osb da o ob e formattata con un juesystem di upo i Ai con ofoccin da 4kb.
Parte 1) Calcolare la dimensione di ogni record della FAT (scegliendo fra lunghezze che siano potenze di 2; ovvero di 8, 16,
32 e 64 bit, non altri valori intermedi) e la dimensione totale della FAT.
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).

	Sistemi C)perativi – COMPITO DI PROVA
Cognome e nome:	Matricola:	Posto:
Quesito 5 (8 nunti):		

Sia data una partizione di disco ampia 256 GB organizzata in blocchi dati di ampiezza 1 KB. Sotto queste ipotesi si determini l'ampiezza massima di file ottenibile per l'architettura di file system ext2fs nel caso pessimo di contiguità nulla, assumendo i-node ampi 512 B, i-node principale contenente 13 indici di blocco e 1 indice di I, II e III indirezione ciascuno. Si determini poi il rapporto inflattivo che ne risulta, ossia l'onere proporzionale dovuto alla memorizzazione delle strutture di rappresentazione rispetto a quella dei dati veri e propri.

Effettuati tali calcoli si discuta se e con quale rapporto inflattivo le architetture FAT e NTFS rispettivamente possano rappresentare file di tale ampiezza nella partizione data, sotto le medesime ipotesi di contiguità nulla. Per l'architettura NTFS si assumano record ampi 512 B, 208 B riservati all'attributo dati nel record principale e 400 B nei record di estensione.