NRY 3	\$ 3123521026 KEIOS \$ 03 11-A	Date:
1	Misalkan sebuah algoritma penjad	lwalan lebih mengu
	ntungkan proses-proses yang te	lah menggunakan
	waktu prosesor paling sedikit da	lam waktu dekat.
. (4.0)	Mengapa algoritma ini akan lebih	menguntungkan
12(DZ)(ZA)	program yang 1/0-bound dan tid	ak akan selamanya
	membuat program yang cpu-bou	ind-?252019
	Jawab v	
	Algoritma ini menguntungkan pro	gram yang 1/0-bound
	karena mereka sering menunggu i	
	hanya membutuhkan sedikit wak	
	itu, mereka cepat keluar dari ant	
	nakan sedikit waktu Prosesor. Pi	
	bound menggunakan lebih banyak	
	akan mendapat giliran mereka t	
	Ini hanya mempertahankan wakt	
	terbaru, bukan total waktu ya	ang telah digunakan.
2.	Misalkan anda memiliki pekerjaan	
	untuk dieksekusi dengan satu P	rosesor, dengan
	pekerjaan - pekerjaan tiba dalar	n urutan yang
	tercantum disini:	
	i T(Pi)	1 × 1 × 1
	0 80	
	1 20	
	2 10	
	*	(Final Property of the Control of th

Nama : Divanadia Ramadhani

				No.		
				Date :		
ma Car	Sirk High	3	20	ANAL LESIONE SAME		
		4	50	AAHT TINAL		
				÷ 11. 17		
	a.) Misalkar	Sistem	menggu	nakan penjadwalan		
	FCF9. B	uat bag	an Gan-	tt yang menggambarkan		
	eksekus	1 Proses	-proses	INI.		
	Jawab :		La de de			
	F	PO PI	P2 P3	Pa		
;	301900.00	80 100	110 130	0 180		
			!			
	b) Berapa waktu penyelesaian untuk proses P3?					
	Jawab :	•				
	130-0 = 130	D. Waktu	penyeles	alan untuk P3 adalah		
	130 milide	tik.	_ Term			
,				Simple state		
	c.) Berapa	rata-rati	a Wakti	u tunggu untuk proses-		
	Proses?	Charles				
	Jawab 🕏		del CC			
	Rata-rato					
	Un 0+6	60+100+	110+13	0 = 89 milidetik		
	1. 1	5				
3.	Misalkan Pi	oses bar	ru dalan	n Sistem tiba rata-rata		
	enam proses	per men	it dan s	etiap proses memerlu		
	kan waktu	layanan	rata-r	ata 8 detik. Perkira		

	Date;
	kan fraksı waktu cpu yang sıbuk dalam sistem
	dengan satu prosesor
	Jawab *
	Diketahui:
AKAD.	· Rata-rata kedatangan proses baru: 6 proses
	per menit
	· Rata-rata waktu layanan untuk setiap proses
	8 detik
	Total waktu layanan dam satu menit:
	6×8 = 48 detik
(C) -	Fraksı waktu cpu yang sıbuk:
	48 detik = 0,8
/( <u>*</u>	60 detik
	Jadi, Fraksi waktu cpu yang sibuk adalah 0.8
	atau 80%
PACTOR	AND DEFINED AND INSTITUTE OF THE SECOND SECO
4.	Algoritma penjadwalan cpu menentukan urutan ekse
	kusi proses-proses yang dijadwalkan. Diberikan
	n proses untuk dijadwalkan pada satu prosesor,
	berapa banyak jadwal berbeda yang mungkin
	ada? Berikan formula dalam istilah n.
	Jawab *
	Setiap urutan eksekusi dari n proses adalah
	sebuah permutasi dari n elemen. Dalam teori
	Kombinasi, Jumlah permutasi dari n elemen



	Date :
	adalah n faktorial (n!) Maka, Jumlah urutan
	berbeda yang mungkin untuk n proses adalah:
	$n! = n \times (n-1) \times (n-2) \times \times 2 \times 1$
5.	Algoritma ini dengan demikian sebenarnya adalah
1	kumpulan algoritma (misalnya, kumpulan algoritma
	RR untuk semua 1115an waktu, dan sbgnya). Satu
	set algoritma mungkin termasuk yang lain (Misalnya,
	algoritma FCFS adalah algoritma RR dengan
	kuantum waktu tak terbatas). Apa (jika ada)
	hubungan antara pasangan set algoritma berikut?
	Jawab &
	a.) Priority dan SFJ
	SFJ adalah bentuk khusus dari penjadwalan
	prioritas ditentukan oleh panjang burst time.
	b) Multilevel Feedback Queues dan FCFS
	FCFS dapat digunakan dalam salah satu
	antrian dalam Multilevel Feedback Queues
	c.) Priority dan FCF5
	Tidak ada hubungan langsung antara Priority
	Scheduling dan FCFs karena mereka menggu
	nakan Kriteria yang berbeda untuk menentu
	kan urutan eksekusi
	d) RR dan 5JF
	Tidak ada hubungan langsung antara RR



		!	Date:	
()	dan SFJ Kare	ena RR dan SFJ H	karena mereka	-
(: T)	didasarkan Pa	ada Kriteria yang	berbeda.	
	12.43.00	Description XII	e 10	
6.	Bedakan antara	Penjadwalan jangk	ia panjang dan	_
	penjadwalan jar			
	Jawab :	ca joss ja kur ja		
	Penjadwalan Jang	gka panjang meng	gatur proses	
हितानु		n dimasu kan Ke		
	untuk diproses (s	ering terkait der	igan pekerjaan	
,	batch). Penjadwa	lan Jangka pende	k mengatur	
	proses dimana an			
	selanjutnya c serin	g disebut sebaga	i Penjadwalan Cp	U)
	~			
<u>7.</u>	Pertimbangkan set			
	burst CPU yang o	liberikan dalam r	milidetik.	
	Process	Burst Time	Priority	
	PI PI	. 73	3	
	P2	ngan' Problem	(30)	
	Ρ3	2	3	
	PA	Night well below a	4	
	P5	5	2	
(a.)	Gambar empat baga	in Gantt		
7.	FCF5 \$			
	PI P.	2 P3 P4 P5		_
	0 1	1 1 1		
		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	<u>·</u>



				Da	ite :	
0.	SJF :		197	77.77	1000	<del></del>
		P2 P4	P3 Pa	Pr	n i	
	0	1	2 4	9 19	ž 7	-
					-11	
•	Priorita	5 %				
		P2 P5	PI P3	PA		
	0	1 (	6 16	18 19		
(D)		Mathem: 0		or become	<u>Telasta</u>	*/.
•	PR (KU			penyelesak		T_ T_
			P3 PA P5	PI P3 Pa	Ps Pi P3	
	) 1 2 3	4 9 6	7 8 9	9 10 11 12	2 13 14	15 16
	- \ - \ - \	,		- ()		
	P <sub>1</sub> P <sub>3</sub>	. '	-			
	10 .5		an cofiae	proses d	baaran	(a)
(b.)			SJF	Prioritas	P.P.	<u></u>
	proses	FCF5		16	19	
	P <sub>1</sub> P <sub>2</sub>	10	19		2	
	P <sub>3</sub>	13	4	18	13	
	P4	14	2	19	19	
	P5	19	9	6	9	
	, , ,	-				
(6)	Waktu.	tunggu se	HIAP Prose	es di bagi	an (a)	- 10
	•				1	
					a	-

N	0.			
-				
D	ate :			

	Pro	585	FCF5	5JF	Prioritar	RP	,
	P		0	g	6	9	
		2	10	0	0	1	
		3	ll l	2	16	10	
	P		13	1	18	13	
	-	5	14	4	1 1	4	
8.	Pert	-imba	nakan Fa	angkalan P	roses be	rikut de	engan
				urst dan u			
		1	rocess	Burst til		iority	
	r d	. Al	Pi	8	3.	0	
			P2	4		0.4	
			P <sub>3</sub>	i		1	
						-	
	a.)	Gant	t chart				
	FCF		Part of the	47	-1		(00)
	P1 P2 P3						
	0 8 12 13						
	SJF	y					
	7		3 P2	Pi '		•	
		<del>,</del>	1 5	13			
					-1 1, W   D		

					No.
					Date :
	b.)	Turnarou	ind Tin	ne	affishtien resemble.
	. 4	proses	FCFS	5JF	of impositorpun
		PI	8	13	in a second and a second a second and a second a second and a second a
		þ <sub>2</sub>	12	5	
	3.14.5	P <sub>3</sub>	13	, = 1 F.	Flowing mounty
hug to b			y (18.31)		* 10 K S
mit D.	c.)	Waiting	time		o manyony
	100	Proses	FCFS	SJF	
	7	PI	0	5	and the state of t
		P2	8	1	
		P <sub>3</sub>	12	0	
				241	and the state of t
AS.			7 6 7 7		
		fra .et .			
	15.,			1	
	100	U., 1			
	11	A. 1.1.1	24 Tr 12 Te		
			- 1	· *	
			-		
		12.		6	
			- Ta		The first and entire



	Date:
g.	Jelaskan Perbedaan dalam sejauh mana algoritma
	penjadwalan berikut menguntungkan proses yang
	pendek.
	a.) First come First served (FCFS)
	Dalam algoritma FCFS, proses dieksekusi dalam
	urutan kedatangan mereka. FCF5 tidak mengun
	tungkan proses pendek karena tidak mempertim
	bangkan burst time dan proses. Proses yang
	datang lebih awai akan dieksekusi terlebih
	dahulu, terle pas dari durasinya
	b) Round Robin (RR)
	Dalam algoritma Round Robin, setiap proses men
	dapat waktu eksekusi yang: sama dalam unit
	waktu tertentu (time quantum) secara bergilir.
	found Robin lebih menguntungkan proses pendek
	daripada FCFs karena setiap proses mendapat
	kan kesempatan yang sama untuk dieksekusi.
	c.) Multilevel Feedback Queues (MLFQ)
	Dalam algoritma MLFQ, terdapat beberapa tingkat
	antrian dengan prioritas berbeda, dan proses
	bisa pindah antrian berdasarkan perilaku mereka.
	MLFQ sangat menguntungkan proses pendek
	karena proses yang menggunakan cpu dalam



	Date :
	dalam waktu singkat dapat dipromosikan
	ke antrian dengan prioritas lebih tinggi.
	MLFQ akan lebih sering mendapatkan akses
	ke cpu.
	THE REGION OF THE LOSS MANAGERS &
10.	Tulis catatan singkat tentang:
	a.) Waiting time
	Waiting time adalah Jumlah total waktu
	yang dihabiskan oleh proses dalam antrian
	sebelum mendapat kesempatan untuk diekse
	kusi. Waiting time penting karena berpengaruh
	pada performa sistem secara keseluruhan
	semakin lama menunggu, semakin rendah
	efisiensi sistem.
	b.) Response time
	Response time adalah waktu yang diambil
	dari saat proses mengirimkan permintaan
	eksekusi hingga Pertama kali proses tersebut
	dieksekusi. Response time pinting dalam sistem
	interaktif dimana Pengguna mengharapkan
	respon cepat setelah mengirimkan permintaan
	c.) Throughput
	Throughput addlah Tumlah Proses yang



Date:
dapat diselesaikan dalam satu satuan
waktu. Throughput meng kur produtikui
tas sistem. Semakin tinggi throughput,
semakin banyak pekerjaan yang dapat
diselesaikan dalam periode waktu tertentu.
Principal and the second of th
 SIDU