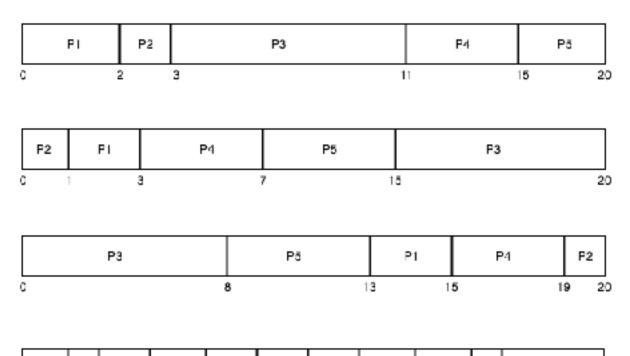
P5

P3

۶.۱۶) مجموعه فرایندهای زیر را در نظر بگیرید، که زمان burst پردازنده به میلی ثانیه داده شده است:

Process	Burst Time	Priority
P1	2	2
P2	1	1
Р3	8	4
P4	4	2
P5	5	3

فرض می شود فرایندها به ترتیب P1, P2, P3, P4, P5 و همگی در زمان \cdot ایجاد می شوند. الف) چهار نمودار گانت رسم کنید که اجرای این فرایندها را با استفاده از الگوریتمهای زمان بندی زیر نشان دهد: FCFS ،SFJ، اولویت غیرقبضه ای (عدد اولویت بالاتر به معنی اولویت بالاتر است)، و RR با کوانتوم برابر 2. گانت چارتها:



ΡЗ

9.۱۷) هر یک از فرایندهای زیر با الگوریتم زمانبندی نوبت چرخشی قبضهای زمانبندی شدهاند. به هر فرایند یک عدد اولویت همراه باعدد بالاتری که اولویت نسبی بالاتر را نشان میدهد تخصیص یافته است. به علاوه برای فرایندهای فهرست شده زیر، سیستم دارای وظیفه بیکار (task idle) است (که از امکانات پردازنده استفاده نکرده و با Pidle مشخص شده است). این وظیفه اولویت و دارد و هر وقت سیستم فرایند دیگری را برای اجرا نداشته باشد، زمانبندی میگردد. طول یک کوانتوم ۱۰ واحد است. اگر فرایندی با یک فرایند بالاتر قبضه شود، فرایند قبضه شده در انتهای صف قرار میگیرد.

Process	Priorty	Burst	Arrival
P1	40	20	0
P2	30	25	25
Р3	30	25	30
P4	30	15	60
P5	5	10	100
P6	10	10	105

الف) ترتیب زمانبندی فرایندها را با استفاده از نمودار گانت نشان دهید.

5	10	15	20	25	30	35	40	45	50	55	90	65	70	75	80	85	90	85	100	105	110	115	120
				idle														idle					
P1		P1																					
					P2				P2						P2								
							PS				PS					P3							
												P4		P4									
																				P5			P5
																					P8		

ب) زمان برگشت برای هر فرایند چقدر است؟ زمان برگشت هر فرایند:

P1 = 20 - 0 = 20	P4 = 75 - 60 = 15
P2 = 80 - 25 = 55	P5 = 120 - 100 = 20
P3 = 90 - 30 = 60	P6 = 115 - 105 - 10
	ت) زمان انتظار برای هر فرایند چقدر است؟
P1 = 0	P4 = 0
P2 = 40	P5 = 10
P3 = 35	P6 = 0

۴.۲۱) سیستمی را در نظر بگیرید که ۱۰ وظیفه وابسته به I/O و یک وظیفه وابسته به CPU را اجرا میکند. فرض کنید که وظایف وابسته به I/O یک عمل I/O، یک بار در هر میلی ثانیه از محاسبه پردازنده را انجام میدهد و هر عمل O/I، یک بار در هر میلی ثانیه از محاسبه پردازنده را انجام میدهد و هر عمل از برای تکمیل به ۱۰ میلی ثانیه زمان نیاز دارد. همچنین فرض کنید که سربار تعویض متن ۰/۱ میلی ثانیه و همه فرایندها از نوع وظایف با اجرای طولانی هستند. بهرهوری CPU را برای یک زمانبند نوع چرخشی توصیف کنید، هنگامی که: الف) زمان کوانتوم ۱ میلی ثانیه است.

(context-switch) جدا از این که چه فرایندی زمان بندی شده باشد، زمان بند $1/\cdot$ میلی ثانیه را برای تعویض فرایندها $\frac{1}{11} \times 100 = 91$ برابر است با: 0.000 برابر است با: 0.000 برابر است با: 0.000 برابر است با: 0.000 برابر است با: 0.000

ب) زمان کوانتوم ۱۰ میلی ثانیه است.

فرایندهای وابسته به I/O پس از ۱ میلی ثانیه از زمان کوانتوم تعویض می شوند (context-switch). بنابراین زمان لازم برای یک چرخه ی کامل بین فرایندها برابر است با: $10.1 + (1.1 \times 10)$.

 $\frac{20}{21.1} \times 100 = 94\%$ پس بهرهوری CPU برابر است با:

۶.۲۴) توضیح دهید که چه تفاوتهایی در الگوریتمهای زیر برای فرایندهای کوتاه وجود دارد.

الف) FCFS

در مورد فرایندهای کوتاه تبعیض قائل میشود، زیرا هرگونه فرایند کوتاه که بعد از فرایندهای طولانی وارد میشود زمان انتظار بیشتری دارد.

RR (ب

با همهی فرایند به طور یکسان رفتار میکند. بنابراین فرایندهای کوتاه میتوانند سیستم را سریعتر ترک کنند زیرا در مرحله اول به پایان میرسند.

پ) صفهای پسخوردی چندسطحی

این صفها نسبت به فرایندهای کوتاهتر تمایز قائل می شوند.